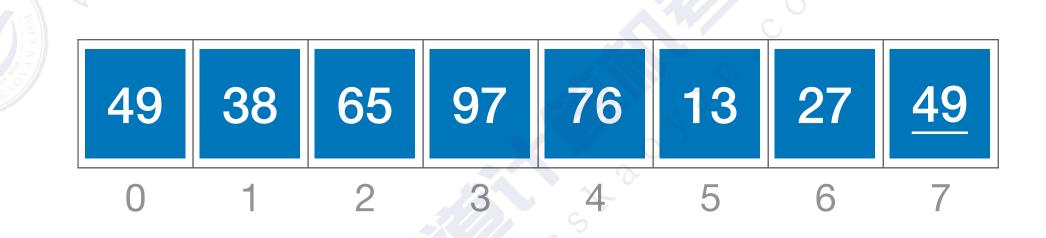




基于"交换"的排序:根据序列中两个元素关键字的比较结果来对换这两个记录在序列中的位置

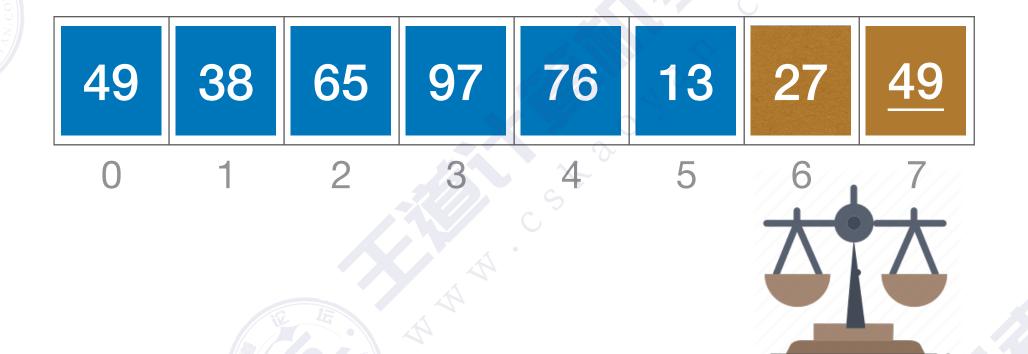


从后往前(或从前往后)两两比较相邻元素的值,若为逆序(即A[i-1]>A[i]),则交换它们,直到序列比较完。称这样过程为"一趟"冒泡排序。

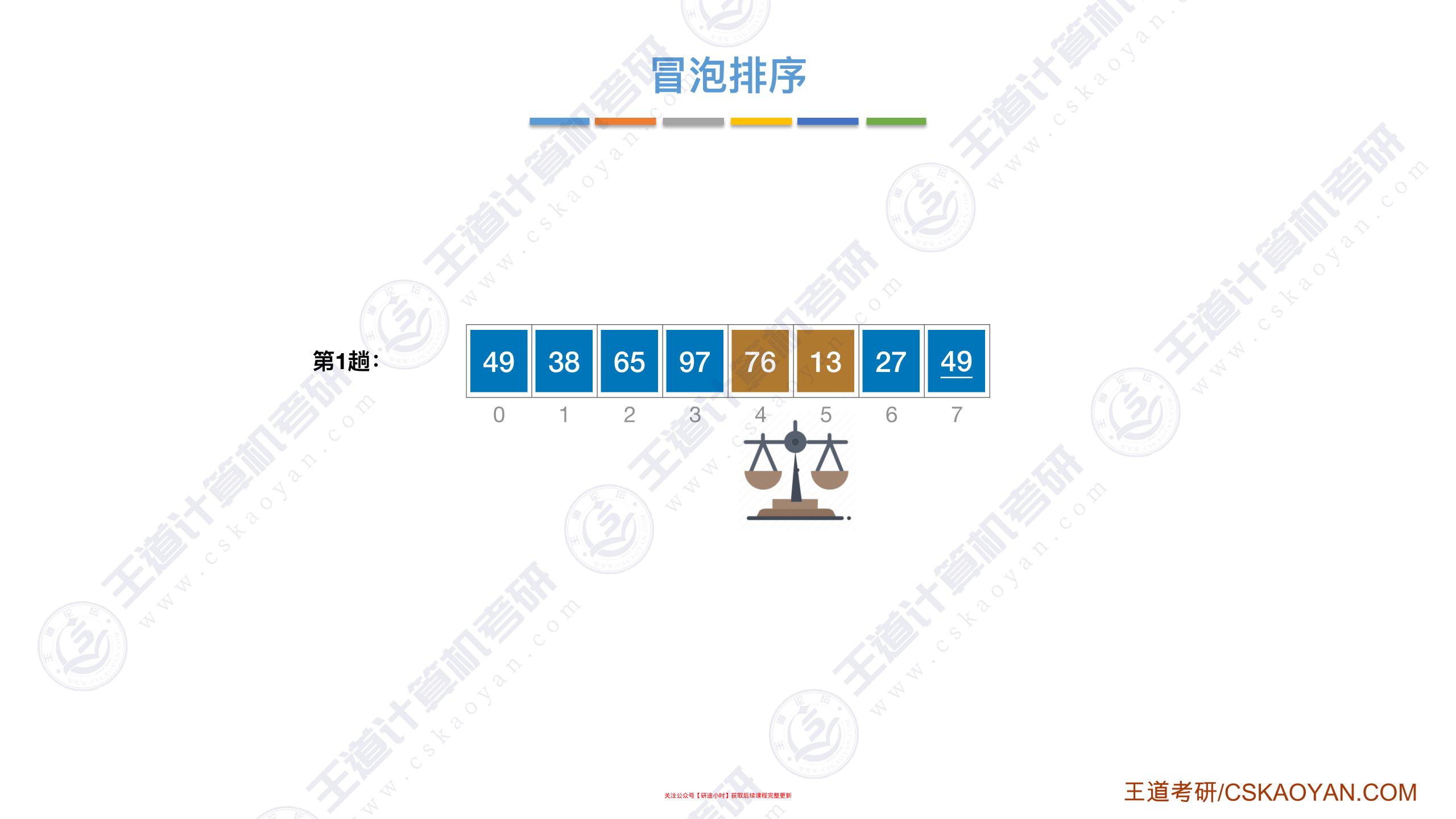


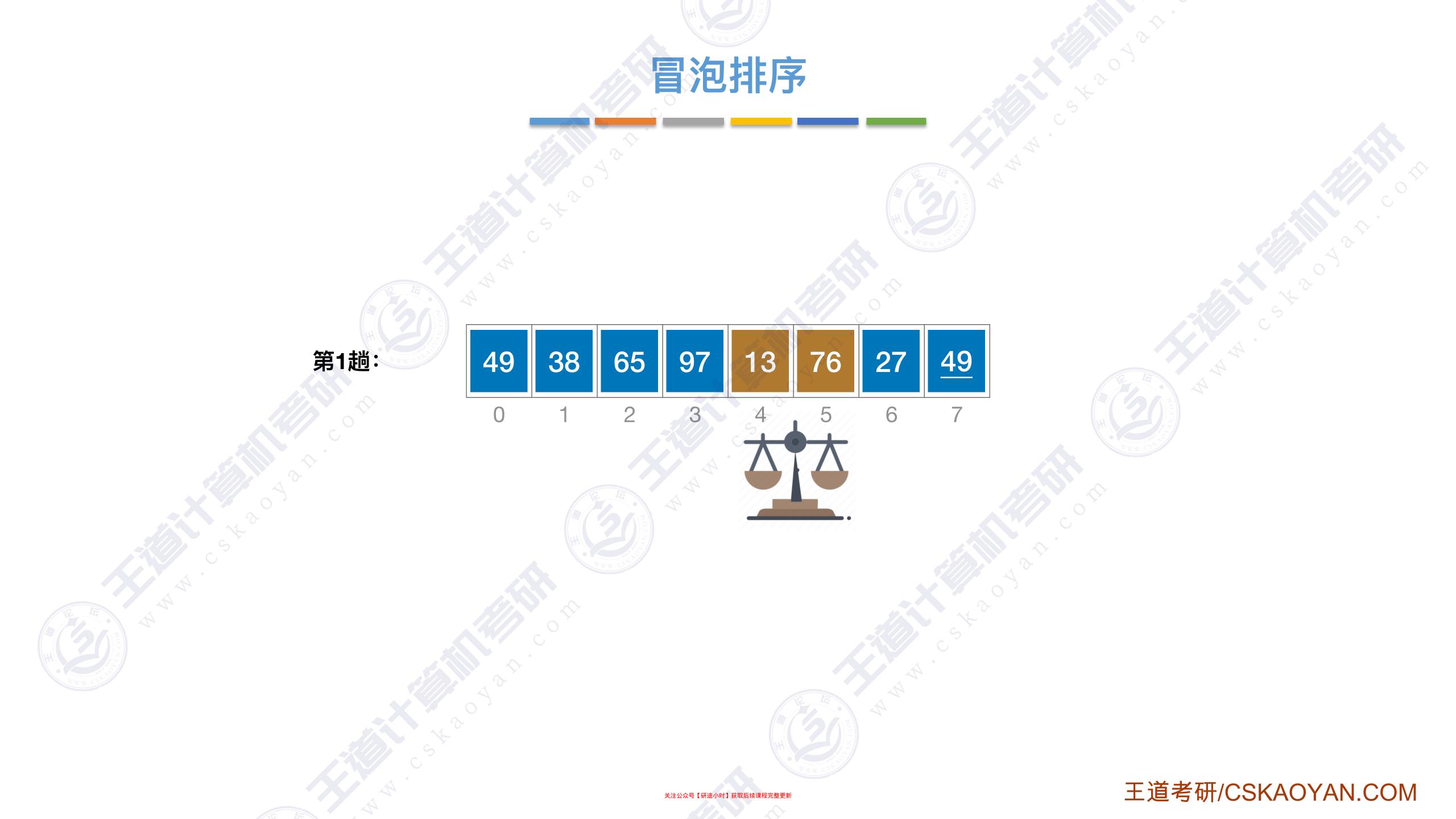
从后往前(或从前往后)两两比较相邻元素的值,若为逆序(即A[i-1]>A[i]),则交换它们,直到序列比较完。称这样过程为"一趟"冒泡排序。

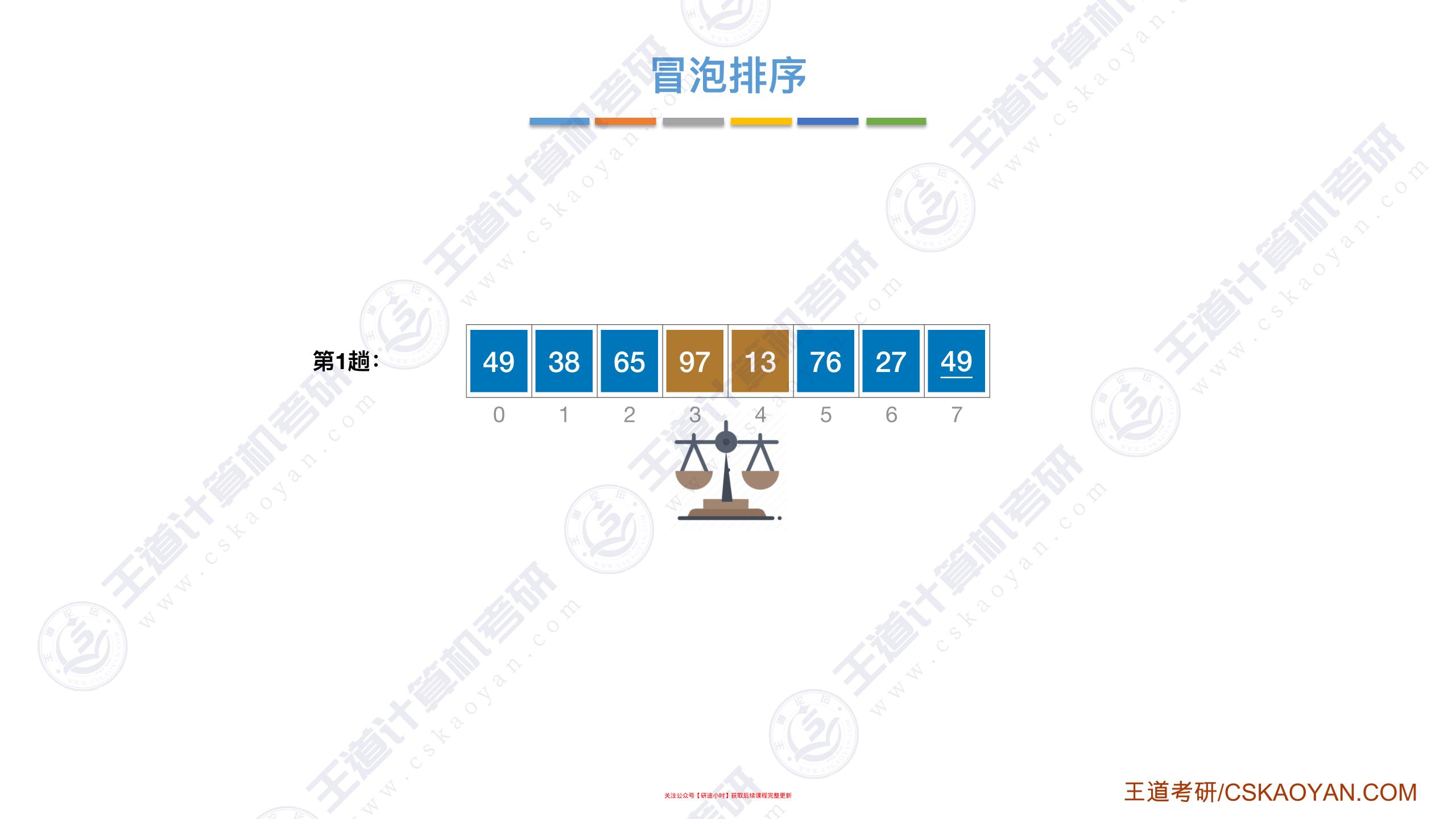
第1趟:

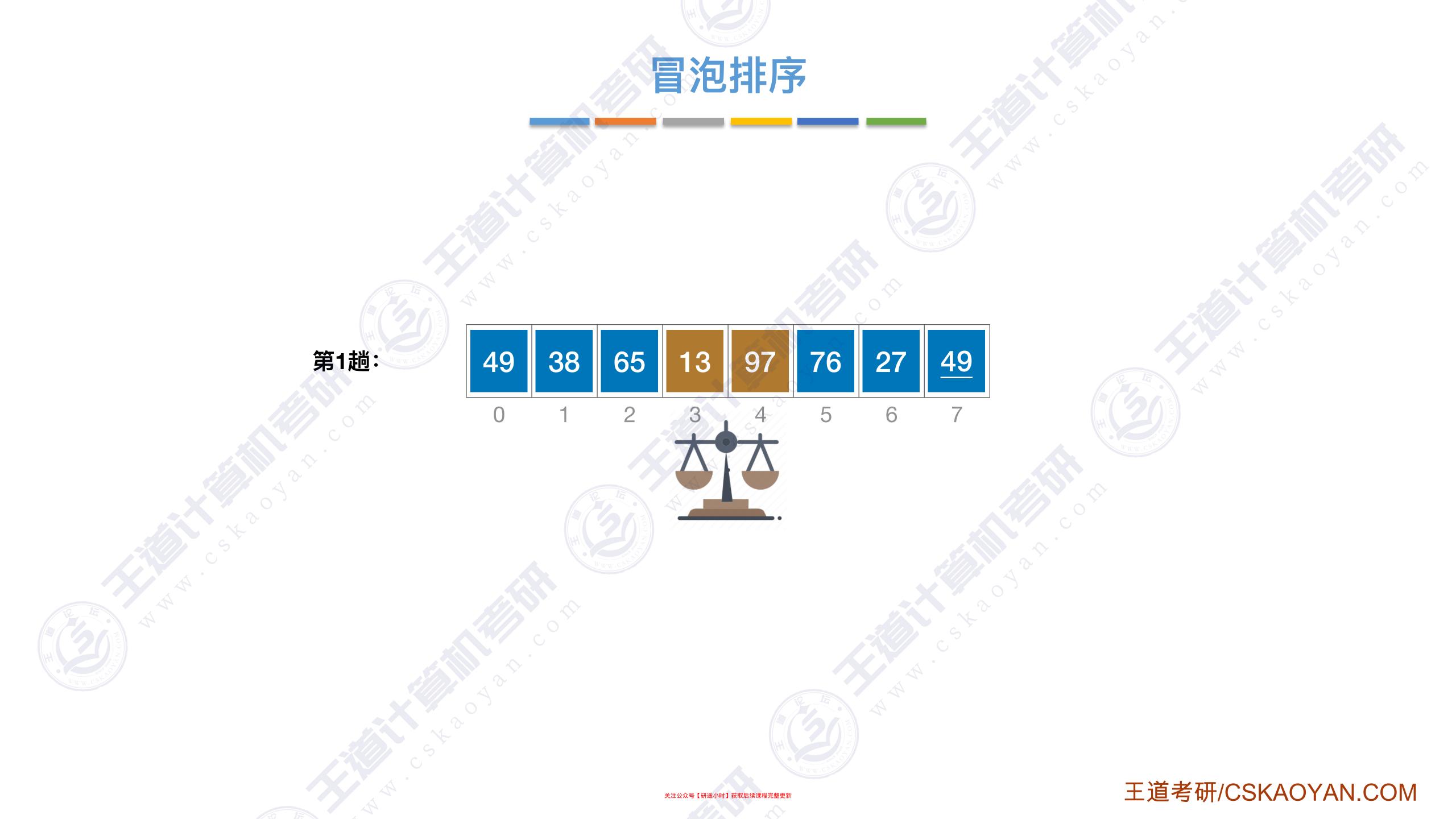


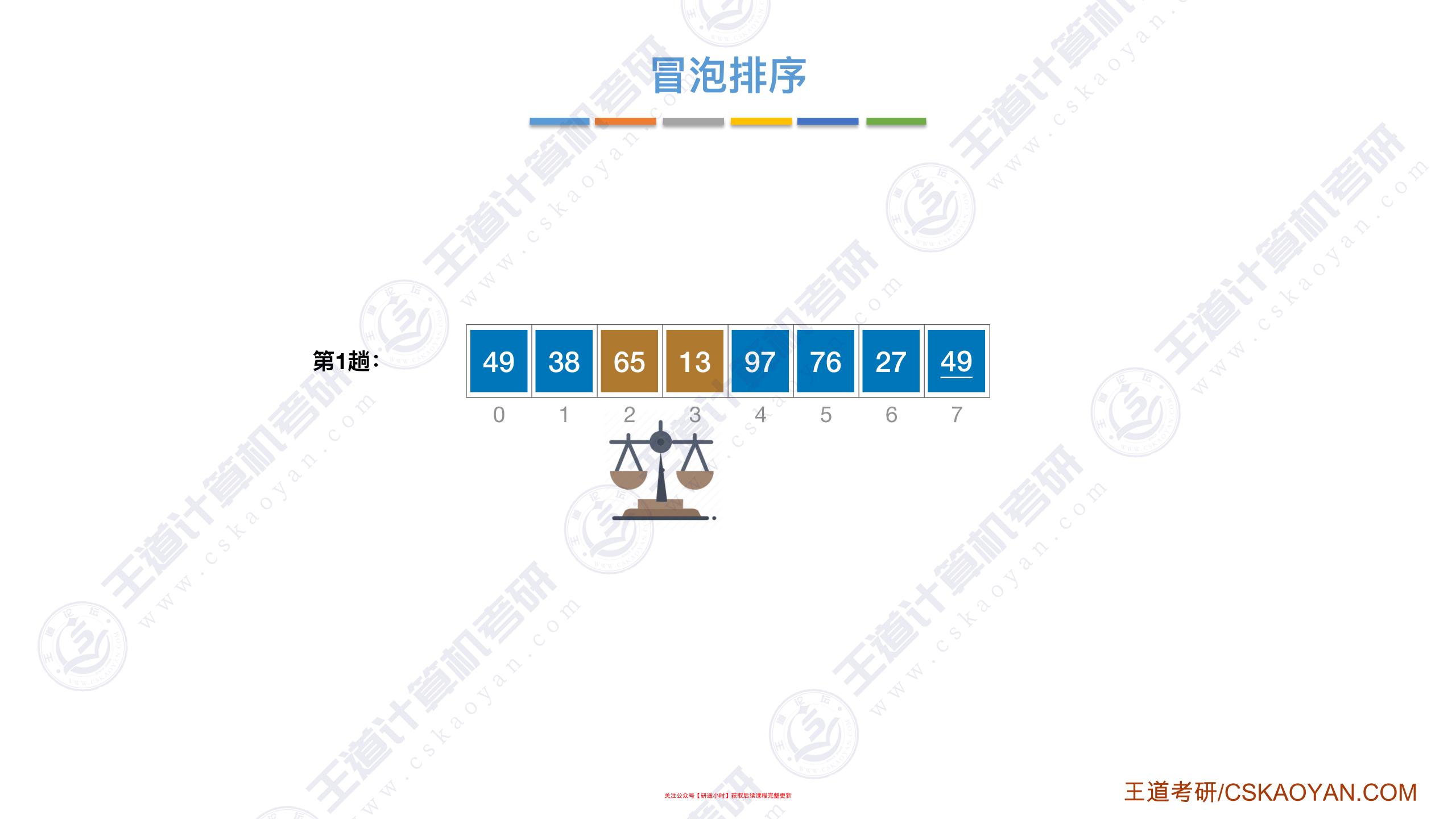
冒泡排序 13 65 76 97 第1趟:

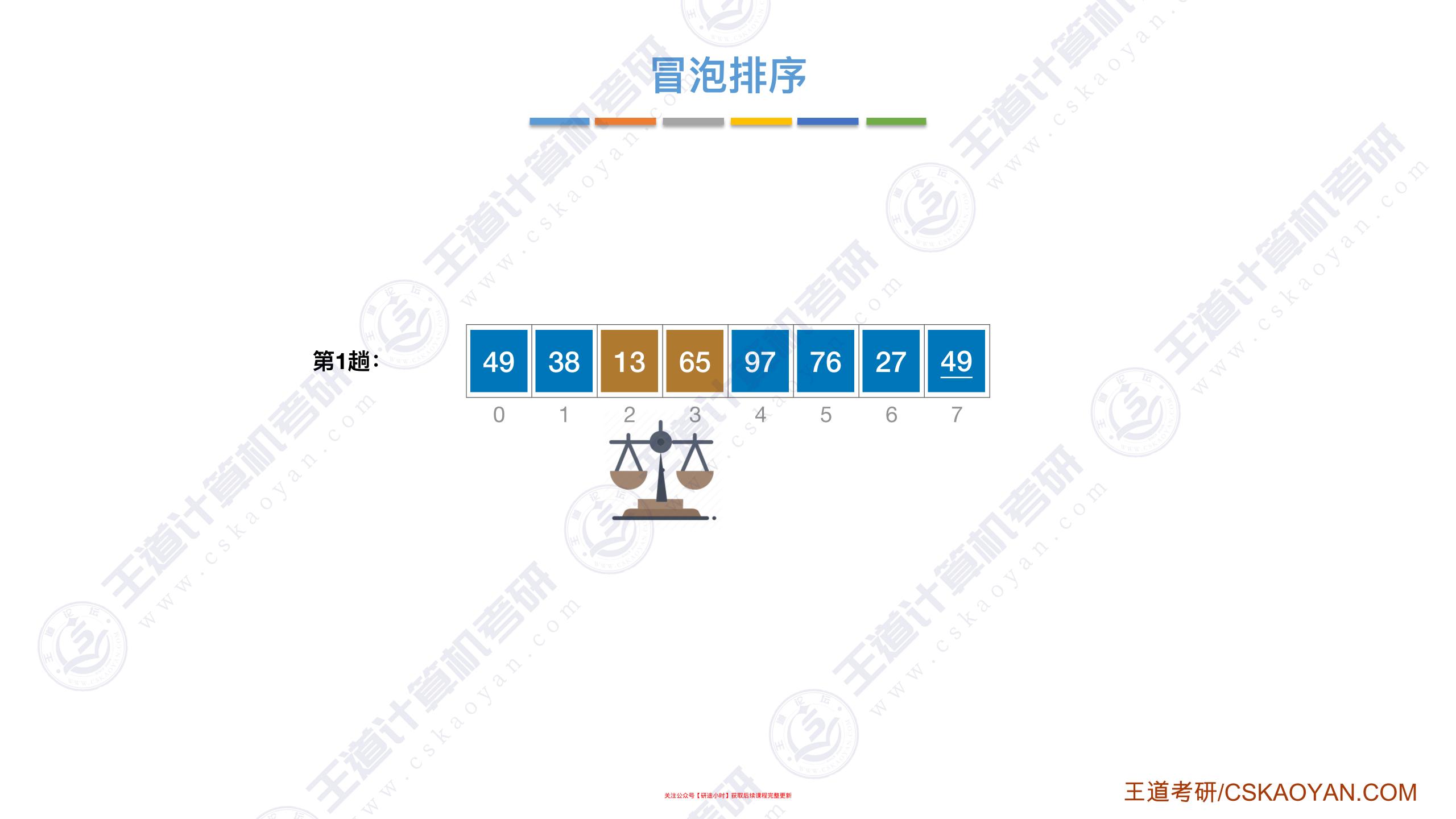


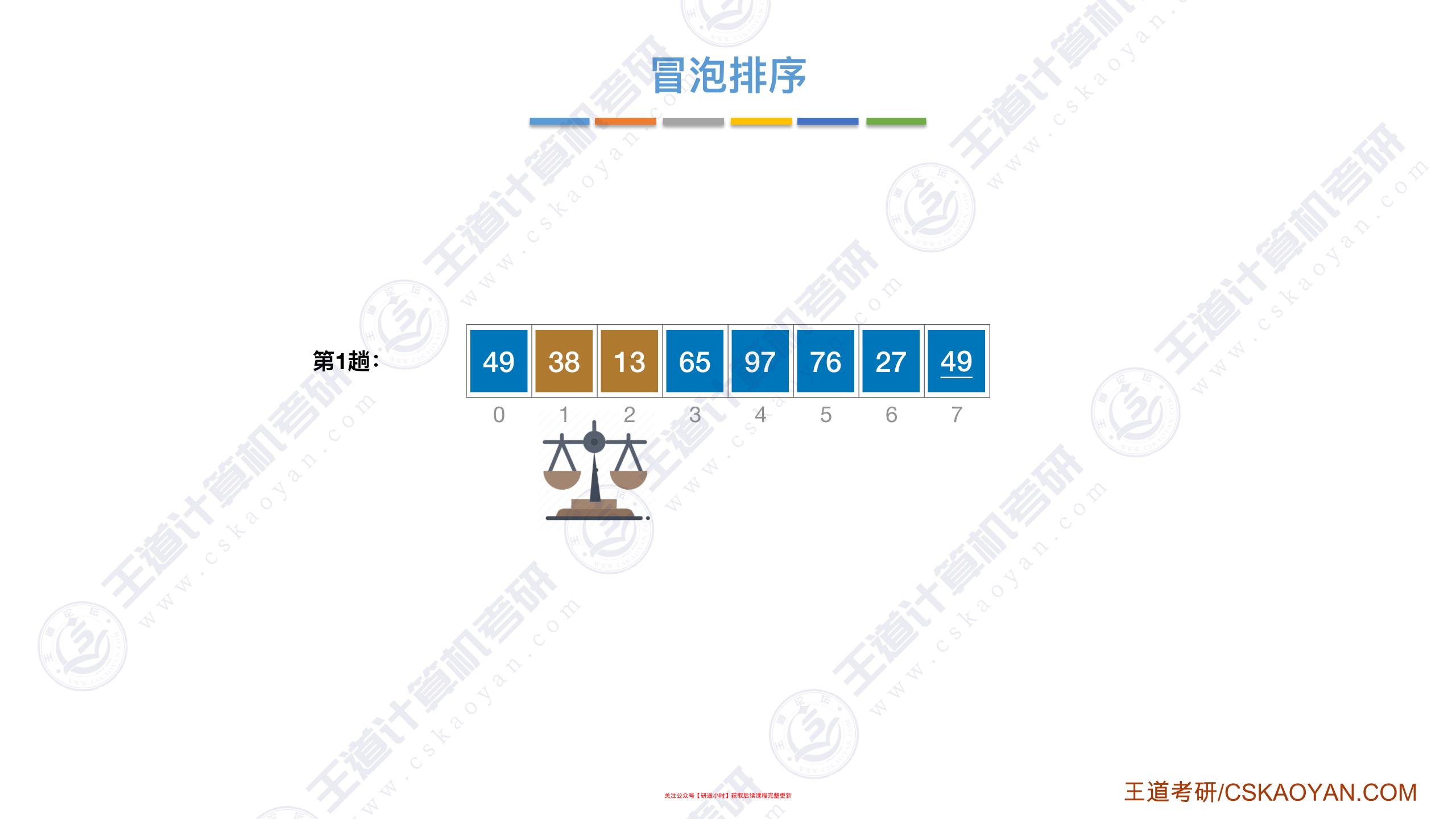


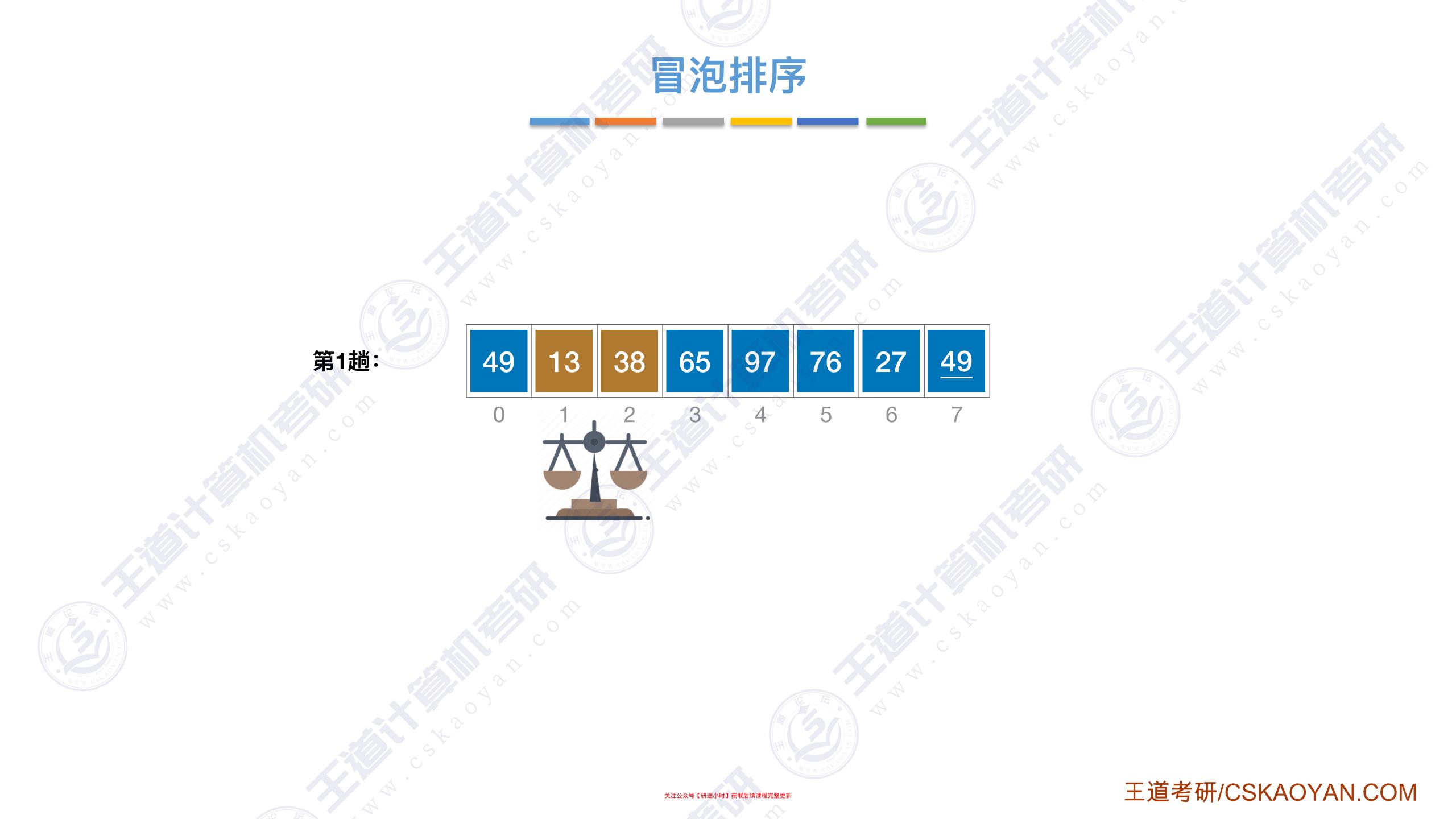








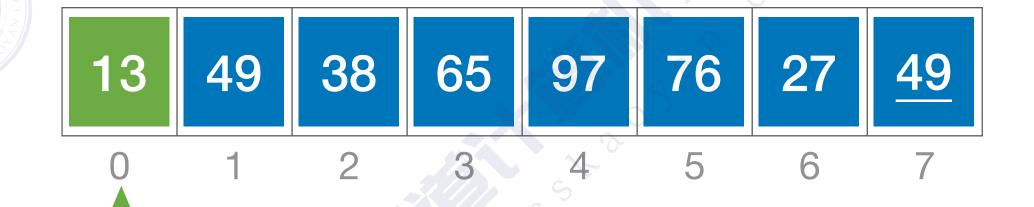




冒泡排序 97 76 27 49 65 38 第1趟:

冒泡排序 97 76 27 49 38 65 第1趟:

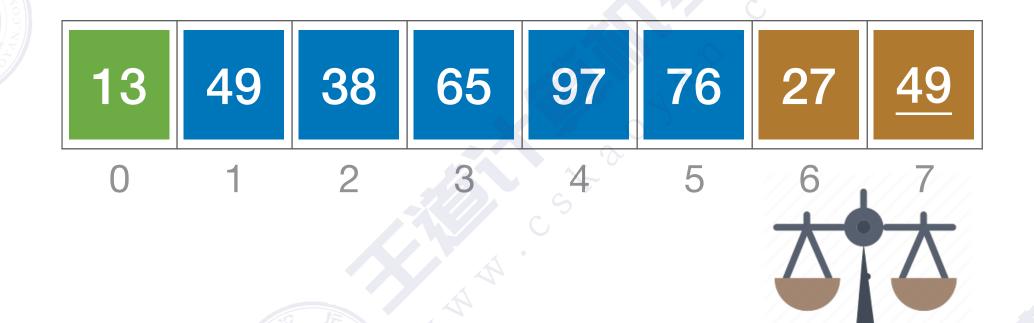




第一趟排序使关键字值最小的一个元素"冒"到最前面

从后往前(或从前往后)两两比较相邻元素的值,若为逆序(即A[i-1]>A[i]),则交换它们,直到序列比较完。称这样过程为"一趟"冒泡排序。

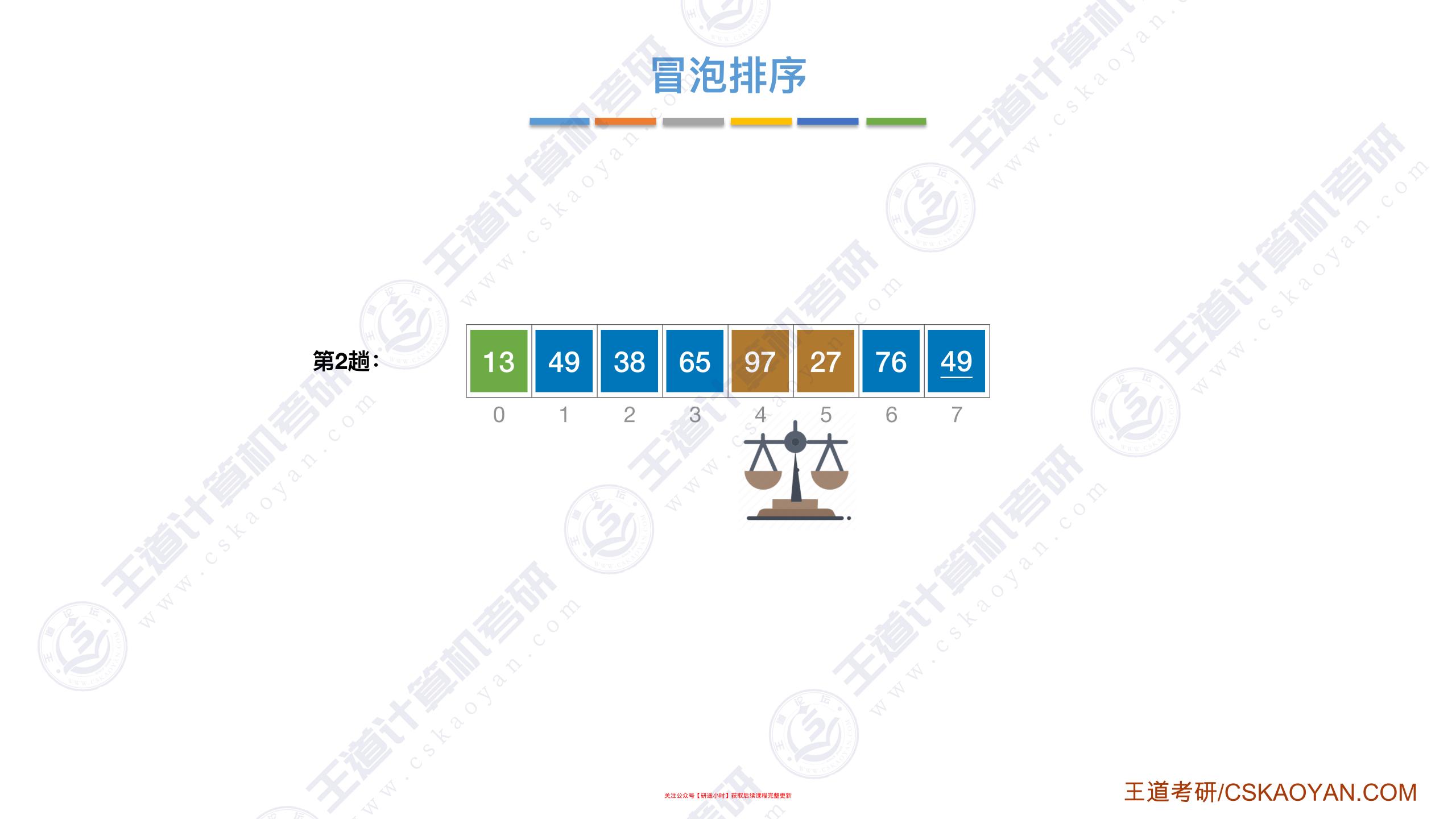
第2趟:

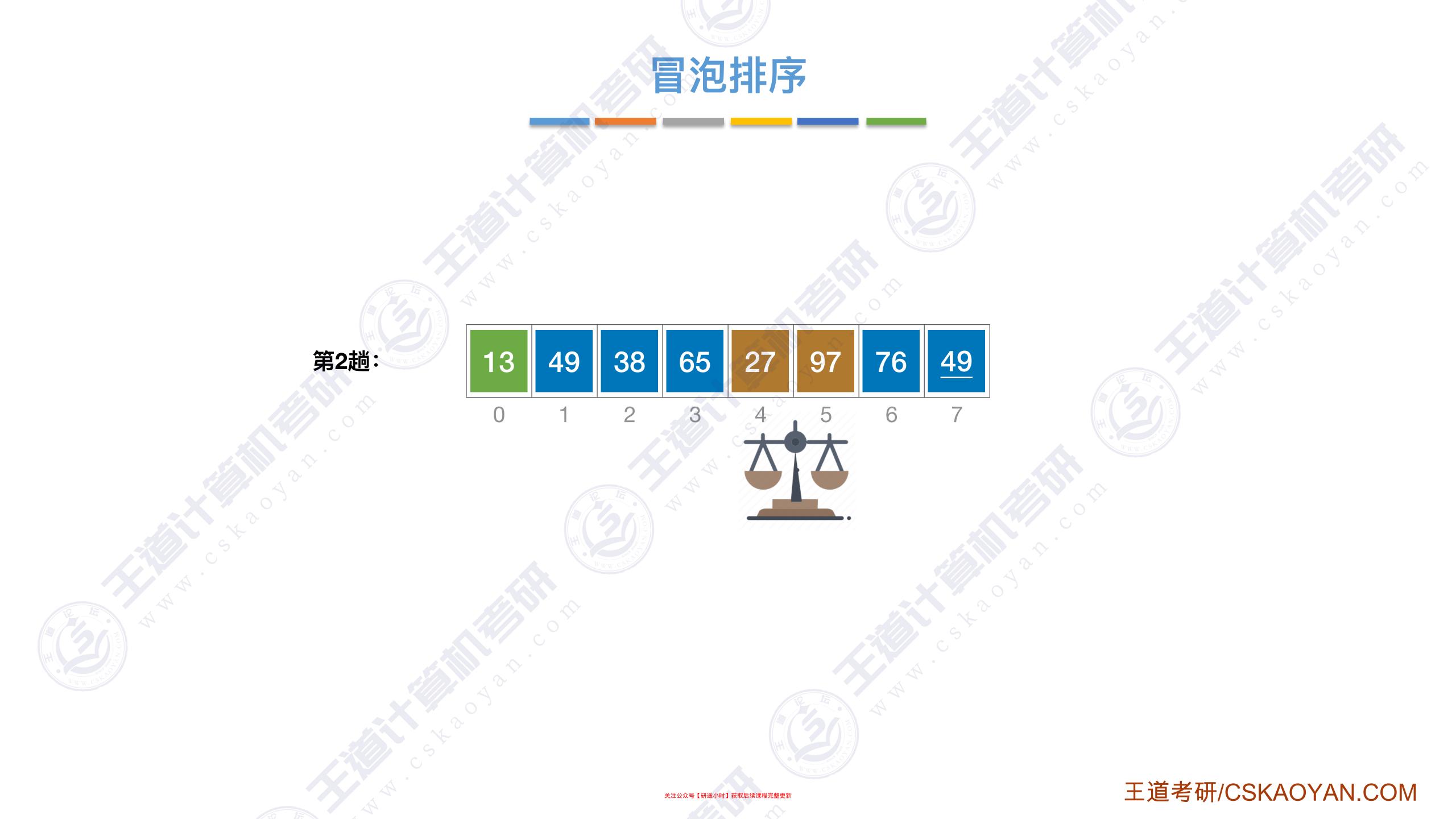




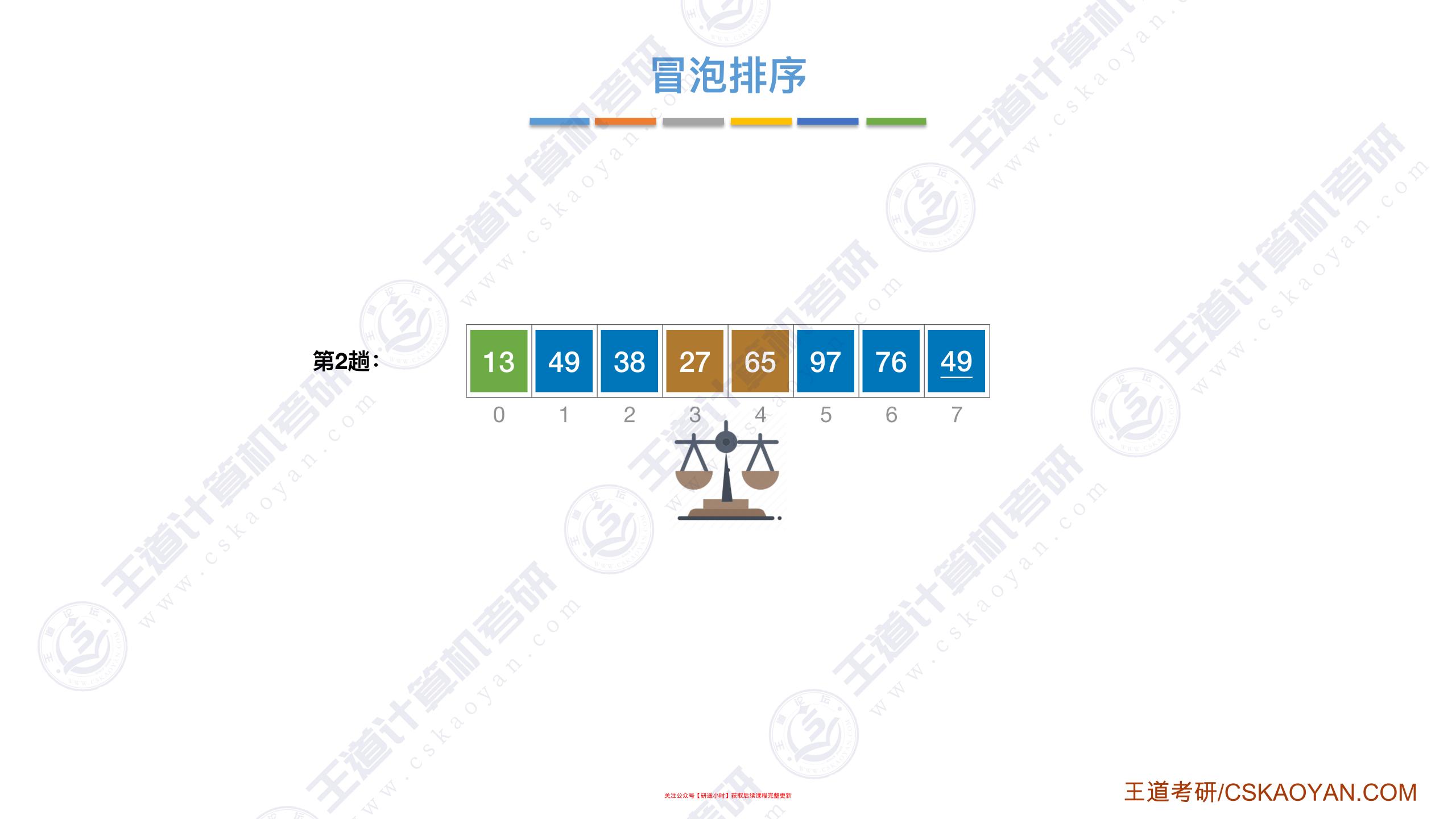
冒泡排序 76 38 65 97 49 第2趟:

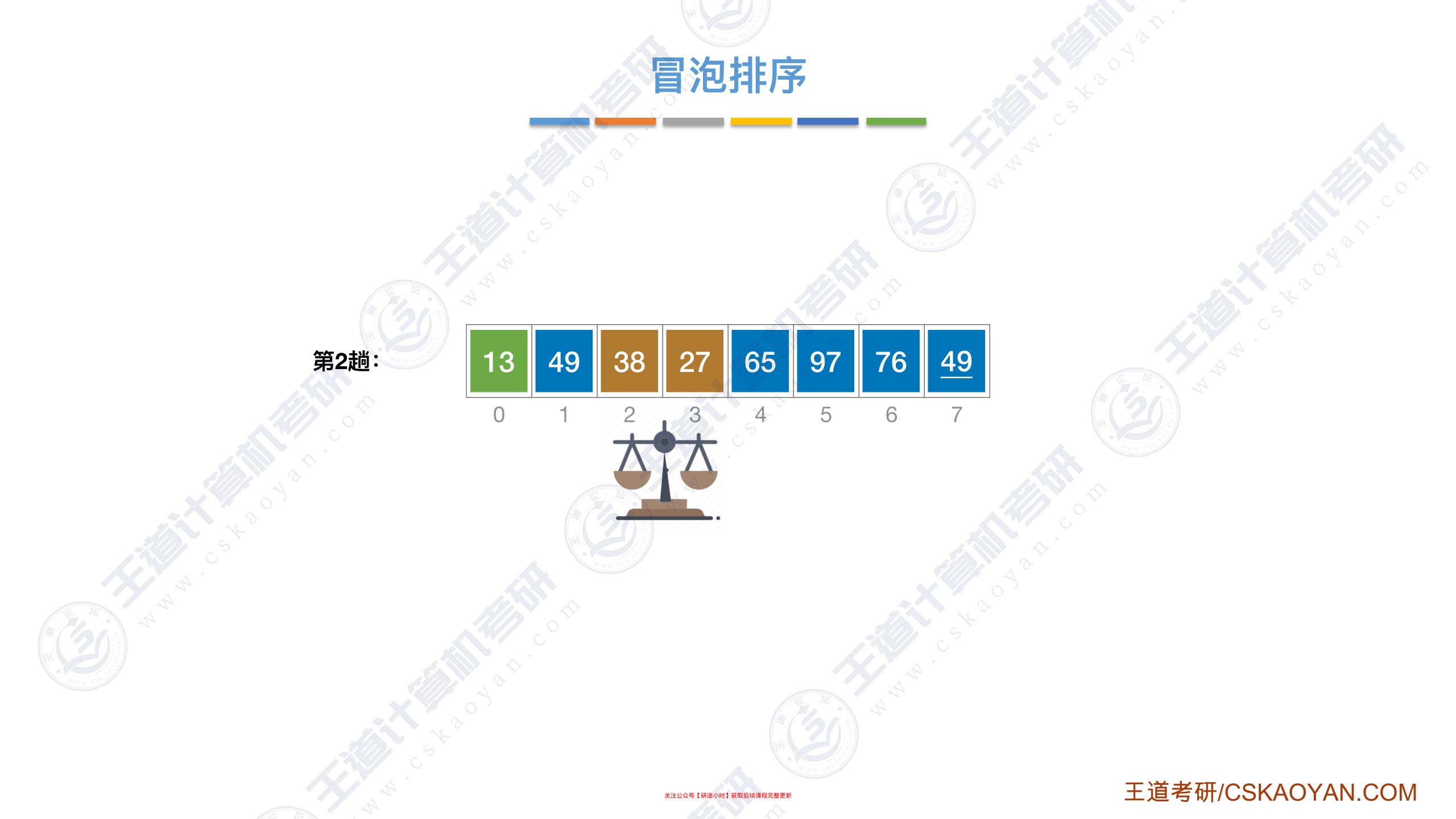


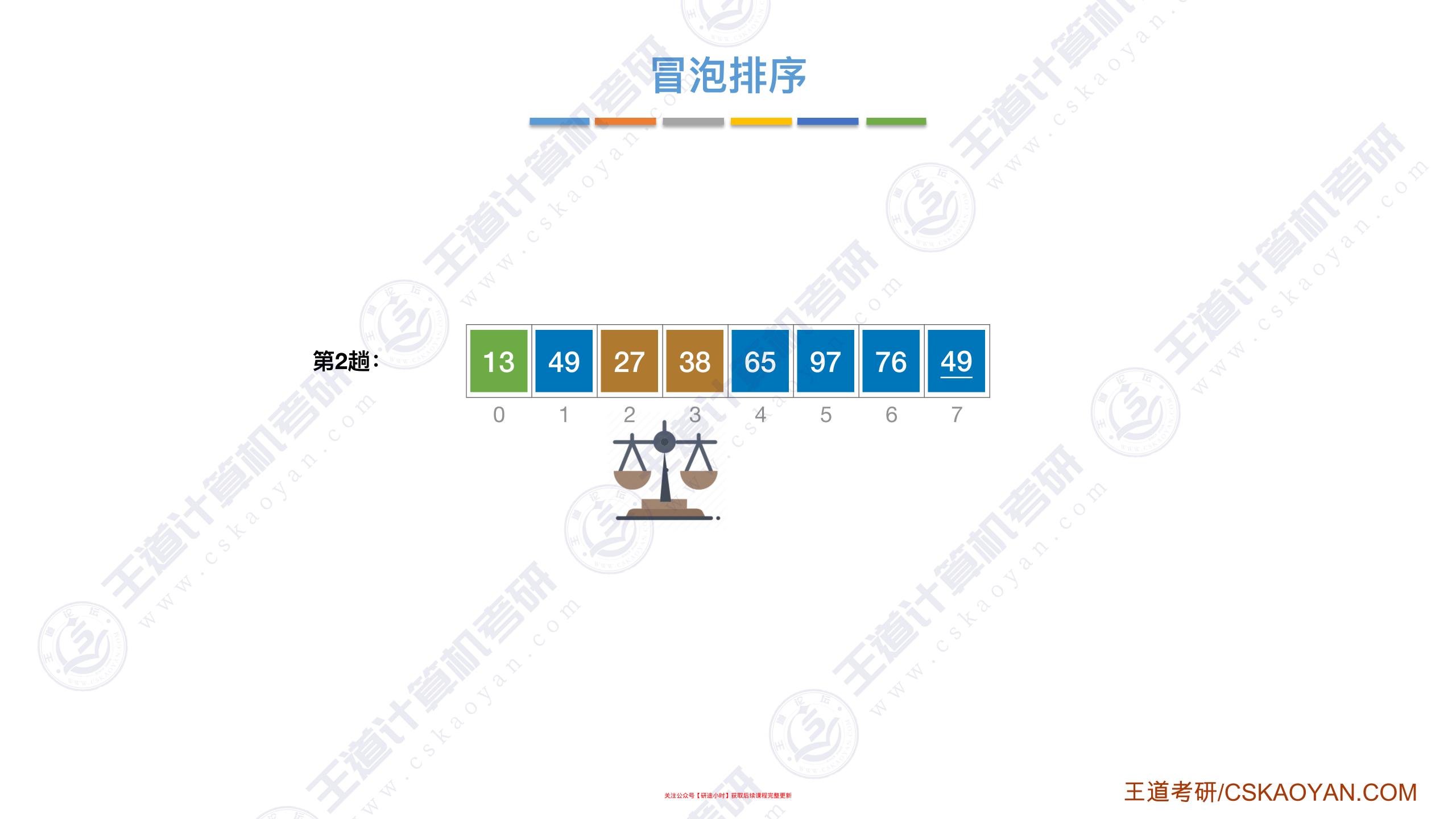




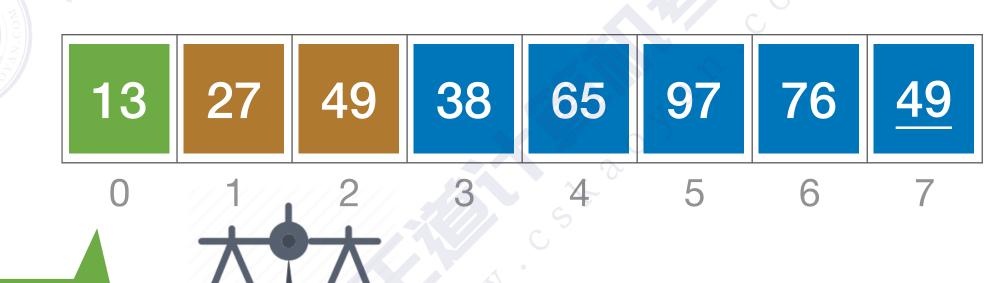












前边已经确定最终位置的元素不用再对比

第2趟:

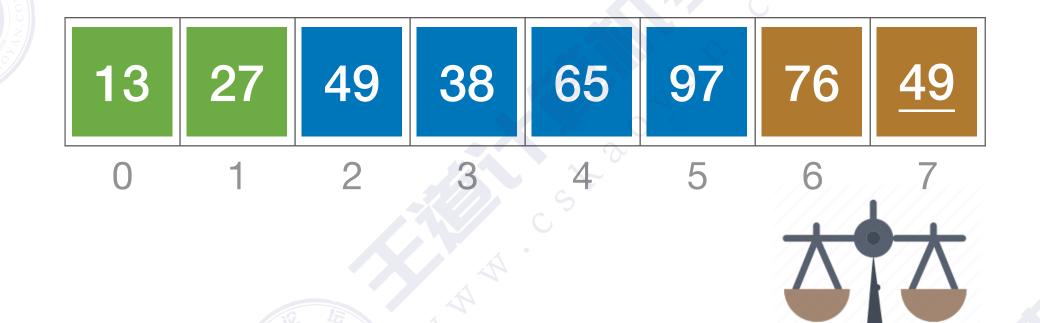
第2趟结束:



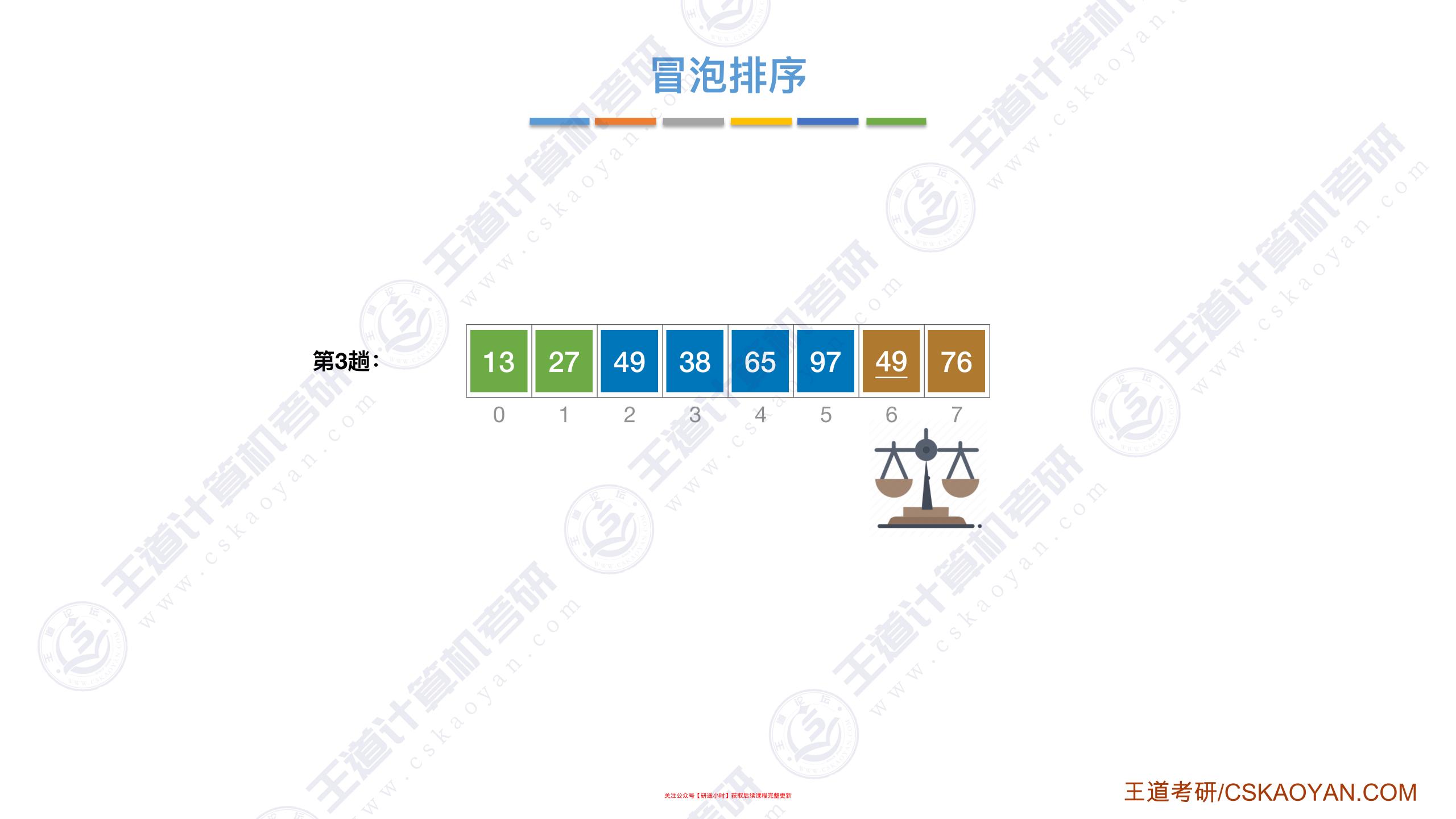
第2趟结束后,最小的两个 元素会"冒"到最前边

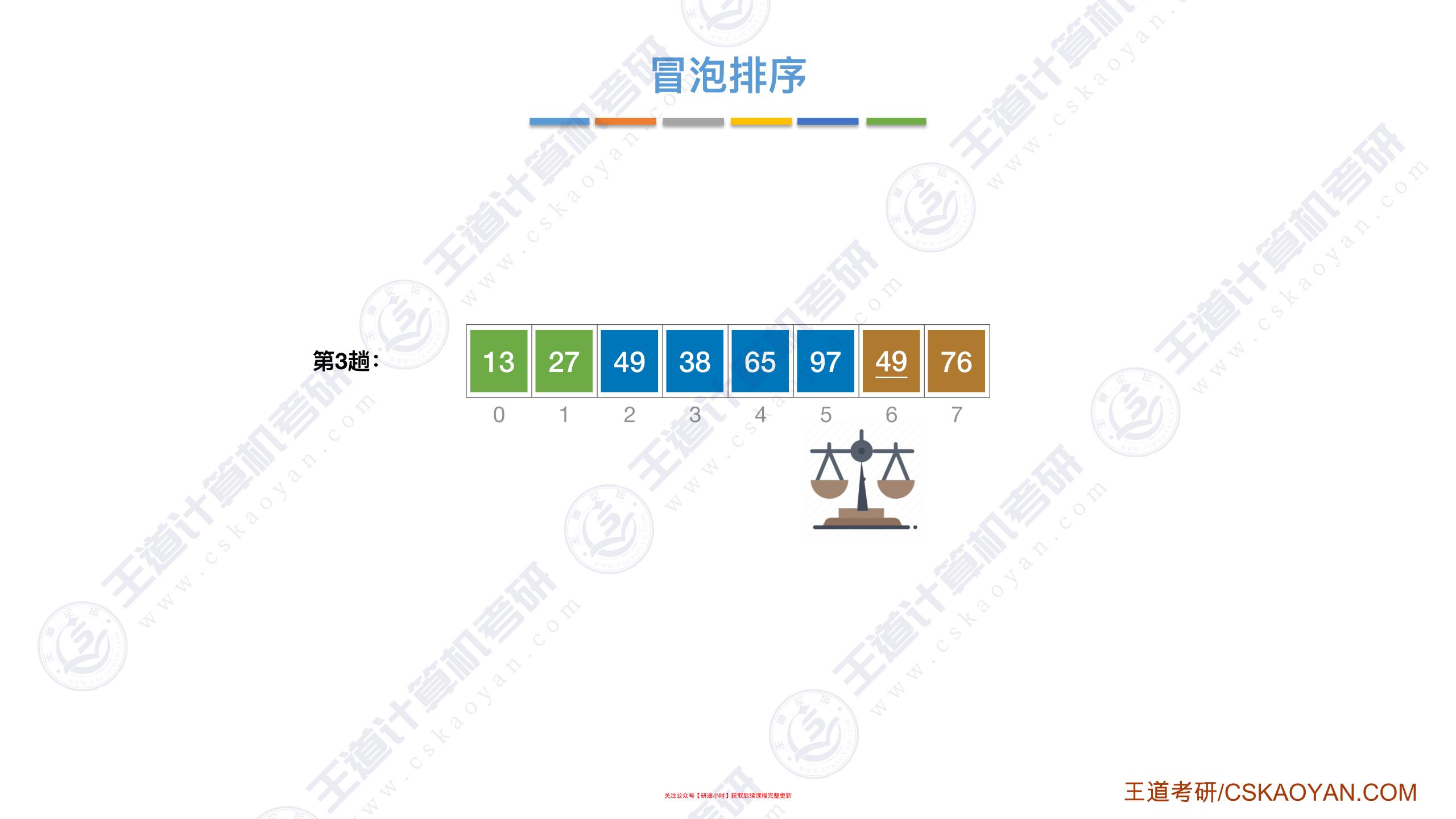
从后往前(或从前往后)两两比较相邻元素的值,若为逆序(即A[i-1]>A[i]),则交换它们,直到序列比较完。称这样过程为"一趟"冒泡排序。

第3趟:





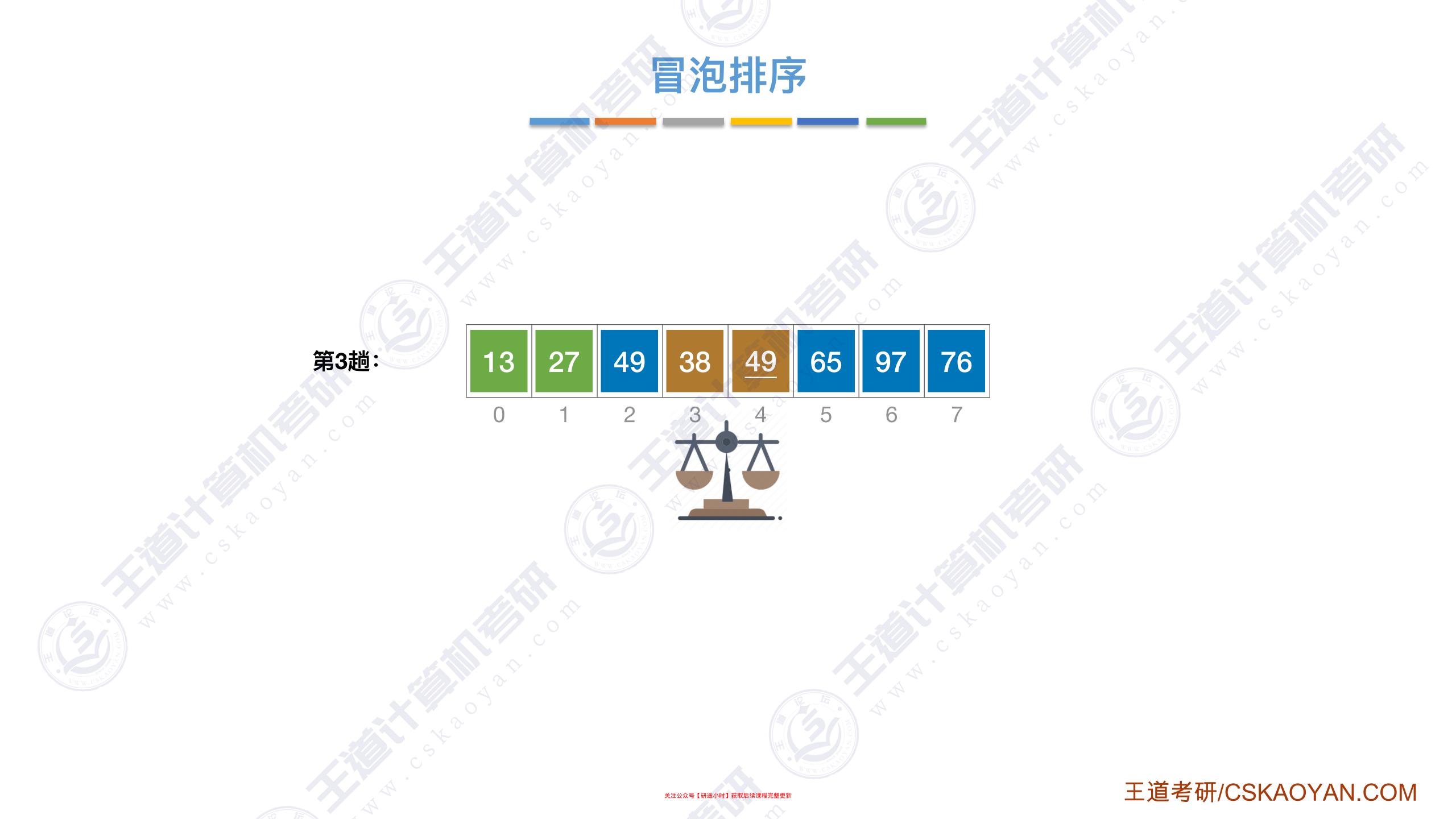


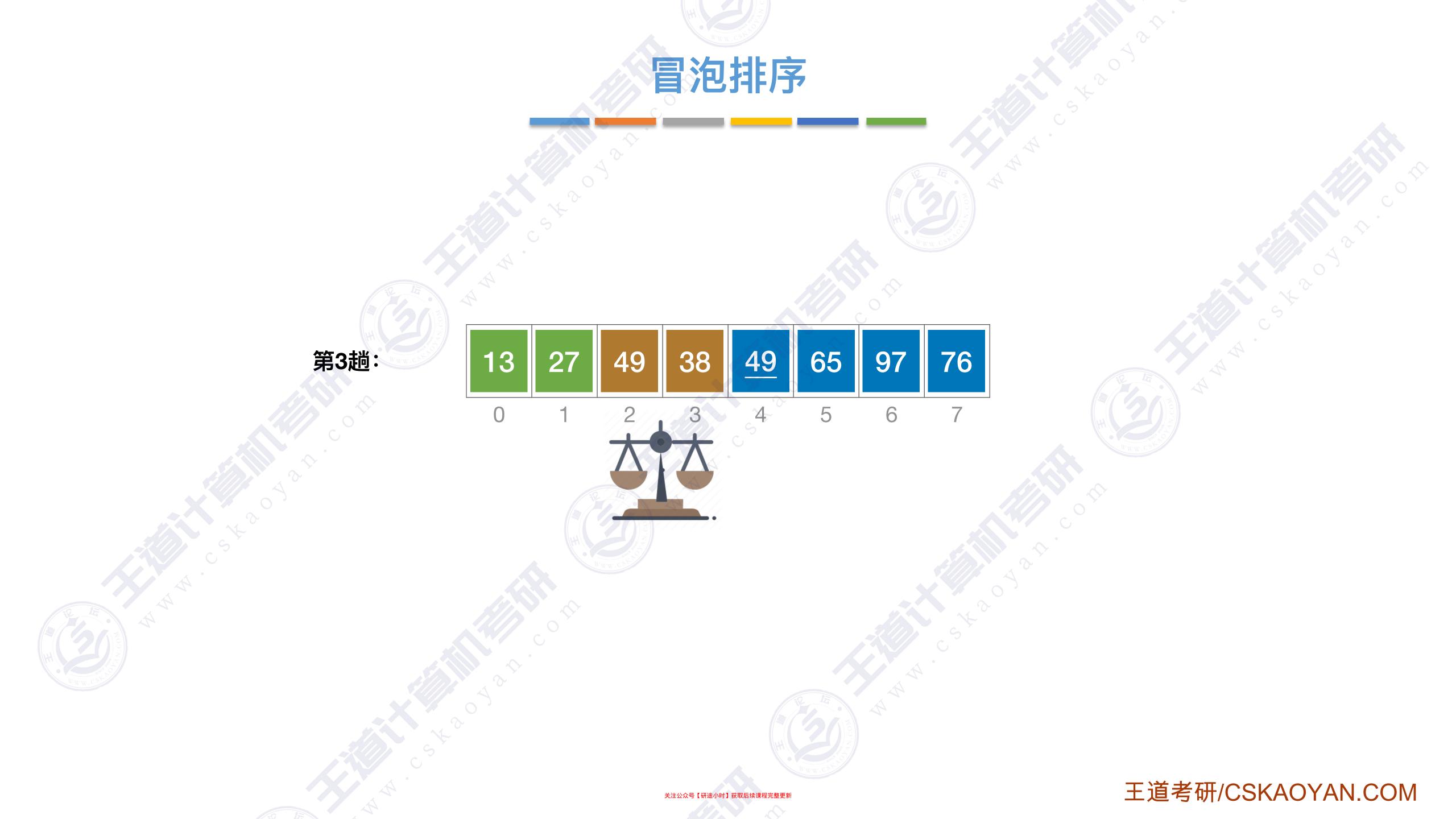


冒泡排序 65 <u>49</u> 38 49 第3趟: 王道考研/CSKAOYAN.COM





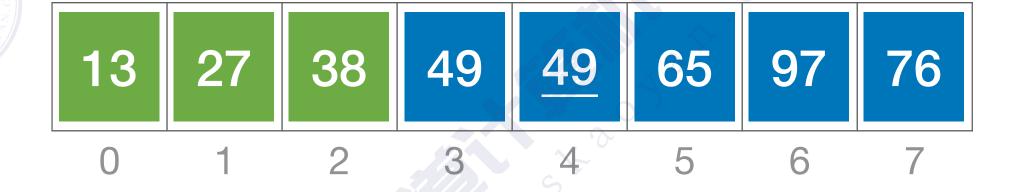




冒泡排序 65 97 76 49 第3趟: 38 前边已经确定最终位置 的元素不用再对比

关注公众号【研途小时】获取后续课程完整更新

第3趟结束:

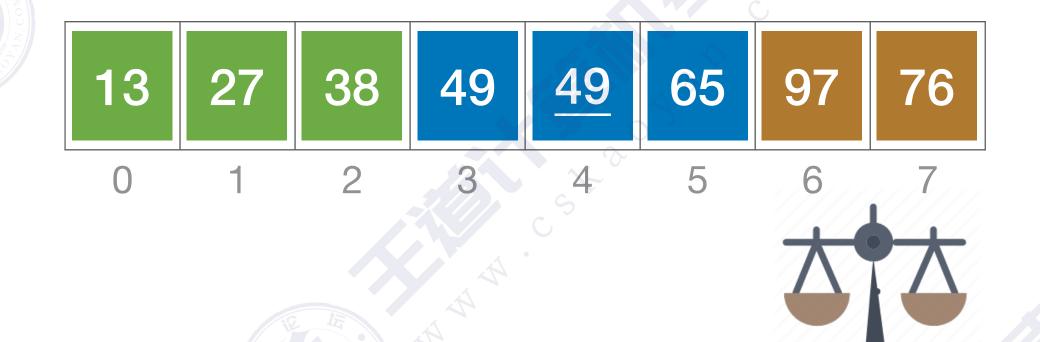


关注公众号【研途小时】获取后续课程完整更新

第3趟结束后,最小的3个元 素会"冒"到最前边

从后往前(或从前往后)两两比较相邻元素的值,若为逆序(即A[i-1]>A[i]),则交换它们,直到序列比较完。称这样过程为"一趟"冒泡排序。

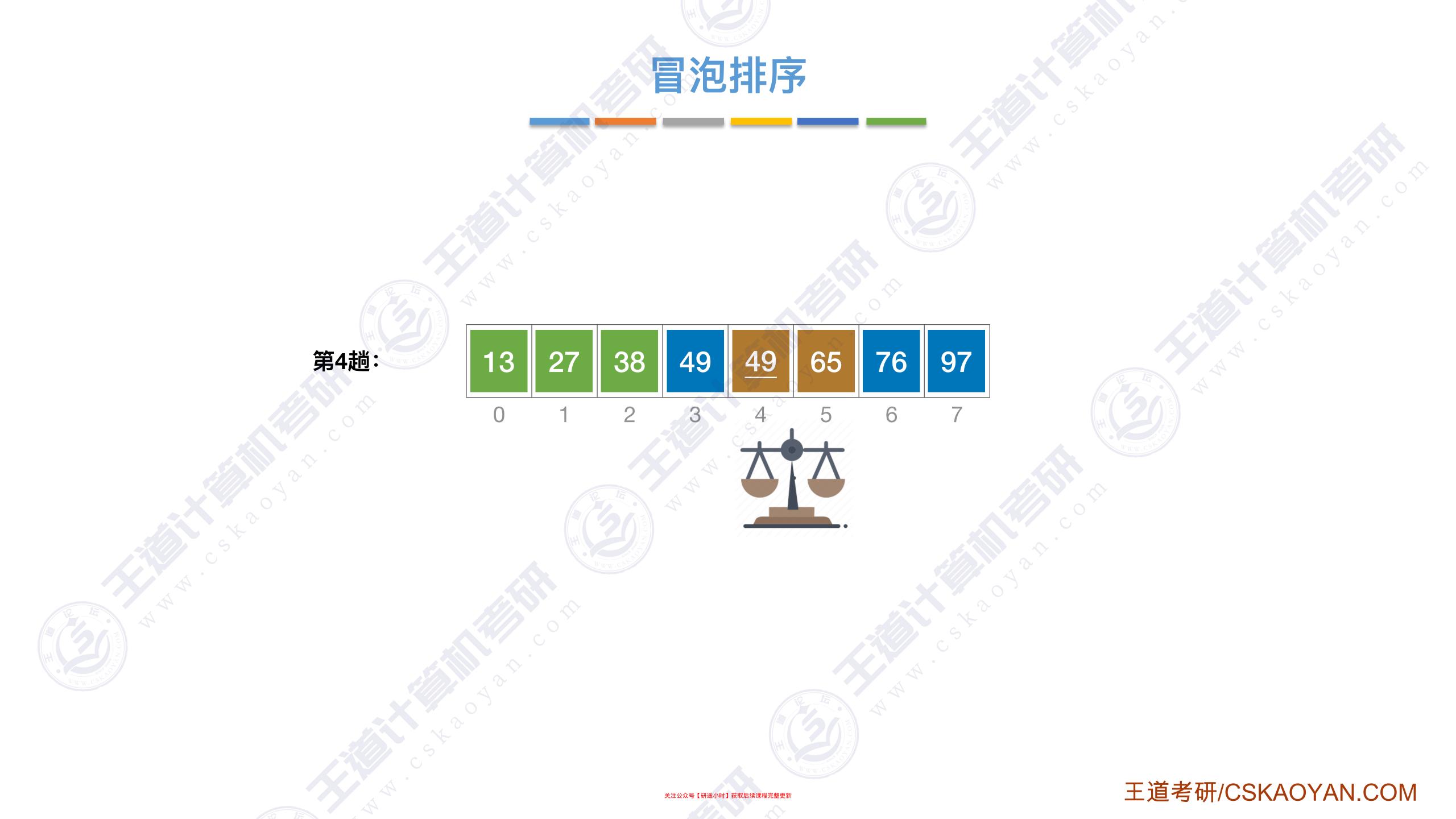
第4趟:

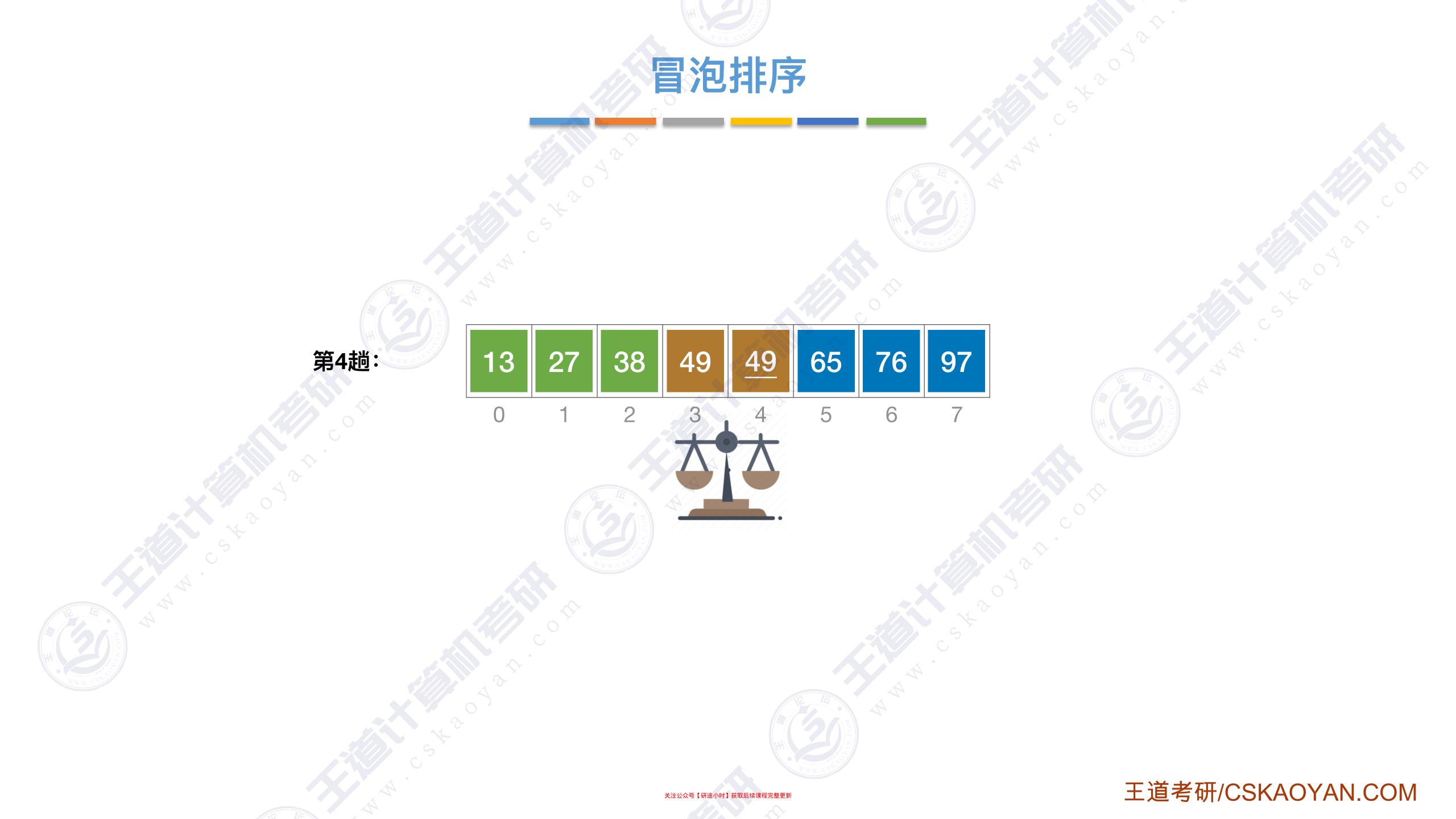


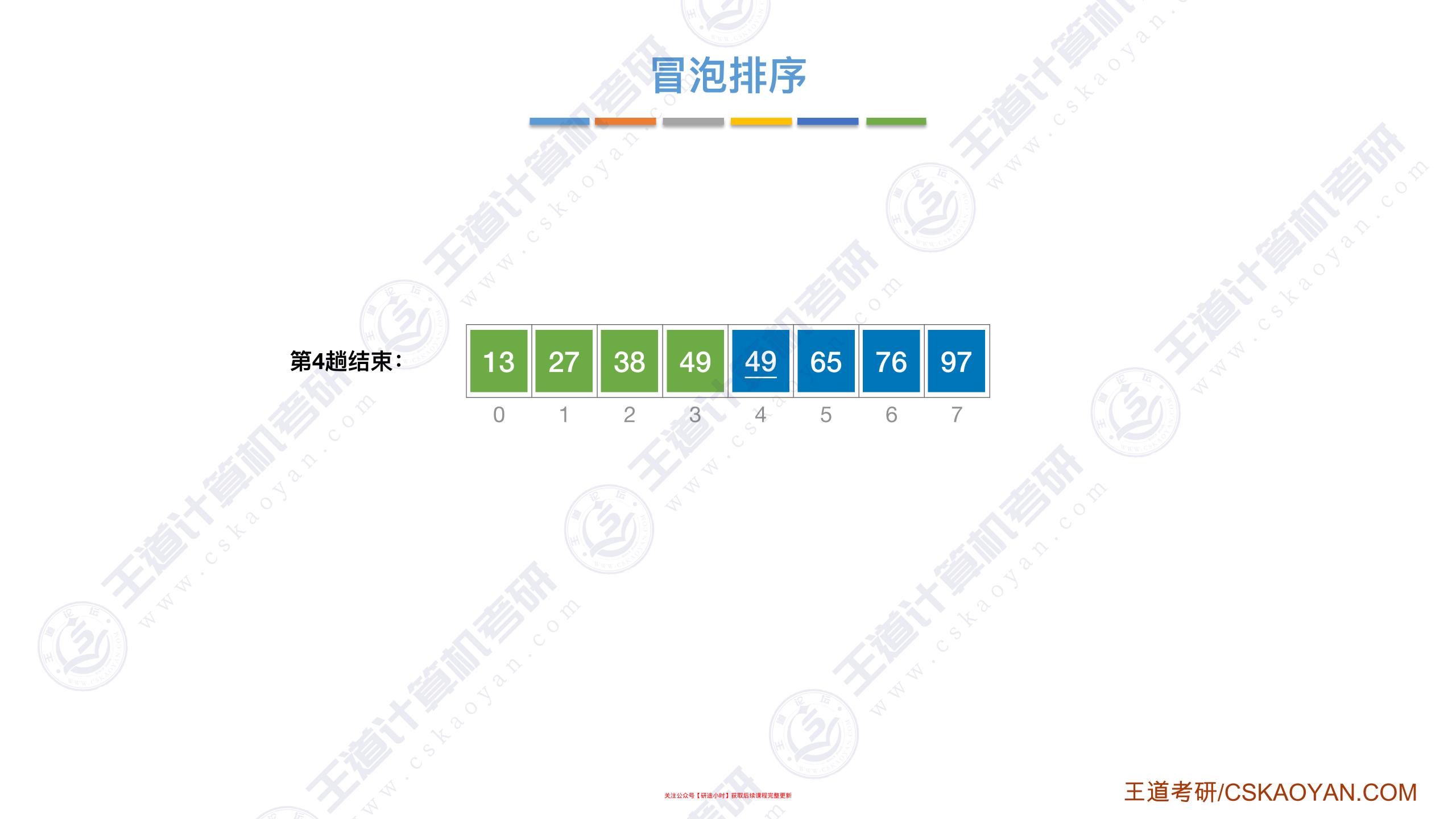


冒泡排序 65 第4趟: 38 王道考研/CSKAOYAN.COM 关注公众号【研途小时】获取后续课程完整更新

冒泡排序 65 第4趟: 38 王道考研/CSKAOYAN.COM 关注公众号【研途小时】获取后续课程完整更新

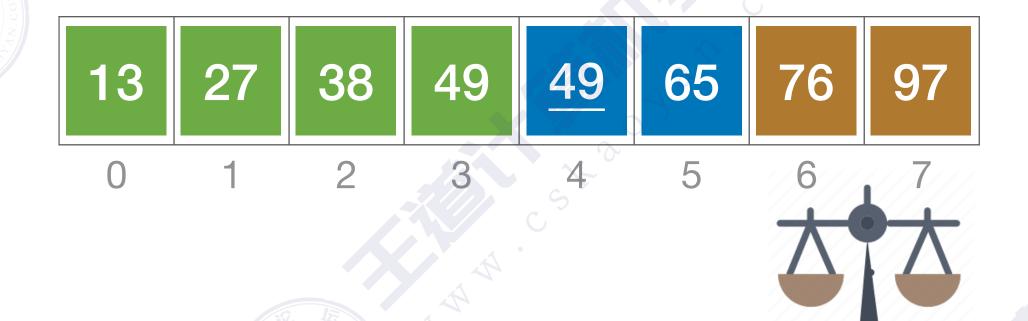






从后往前(或从前往后)两两比较相邻元素的值,若为逆序(即A[i-1]>A[i]),则交换它们,直到序列比较完。称这样过程为"一趟"冒泡排序。

第5趟:



冒泡排序 65 第5趟: 38

关注公众号【研途小时】获取后续课程完整更新

从后往前(或从前往后)两两比较相邻元素的值,若为逆序(即A[i-1]>A[i]),则交换它们,直到序列比较完。称这样过程为"一趟"冒泡排序。总共需进行 n-1 趟冒泡。





算法实现

```
//冒泡排序
//交换
                            void BubbleSort(int A[],int n){
void swap(int &a, int &b){
                                for(int i=0;i<n-1;i++){</pre>
   int temp = a;
                                   bool flag=false;
                                                            //表示本趟冒泡是否发生交换的标志
   a = b;
                                   for(int j=n-1; j>i; j--)
                                                          //一趟冒泡过程
   b = temp;
                                       ·if(A[j-1]>A[j]){ //若为逆序
              只有A[j-1]>A[j]时才交换,
                                          swap(A[j-1],A[j]); //交换
                  因此算法是稳定的
                                          flag=true;
                                   if(flag==false)
                                                     //本趟遍历后没有发生交换,说明表已经有序
                                       return;
                  老哥,稳。
                                   38
                                            97
                                       65
```

i 所指位置之前的元素 都已"有序" 了一一**1** 关注公众号【研途小时】获取后续课程完整更新

算法性能分析

空间复杂度: O(1)

最好情况(有序): 1 2 3 4 5 6 7 8

比较次数=n-1;交换次数=0 最好时间复杂度=O(n)

最坏情况(逆序): 8 7 6 5 4 3 2 1

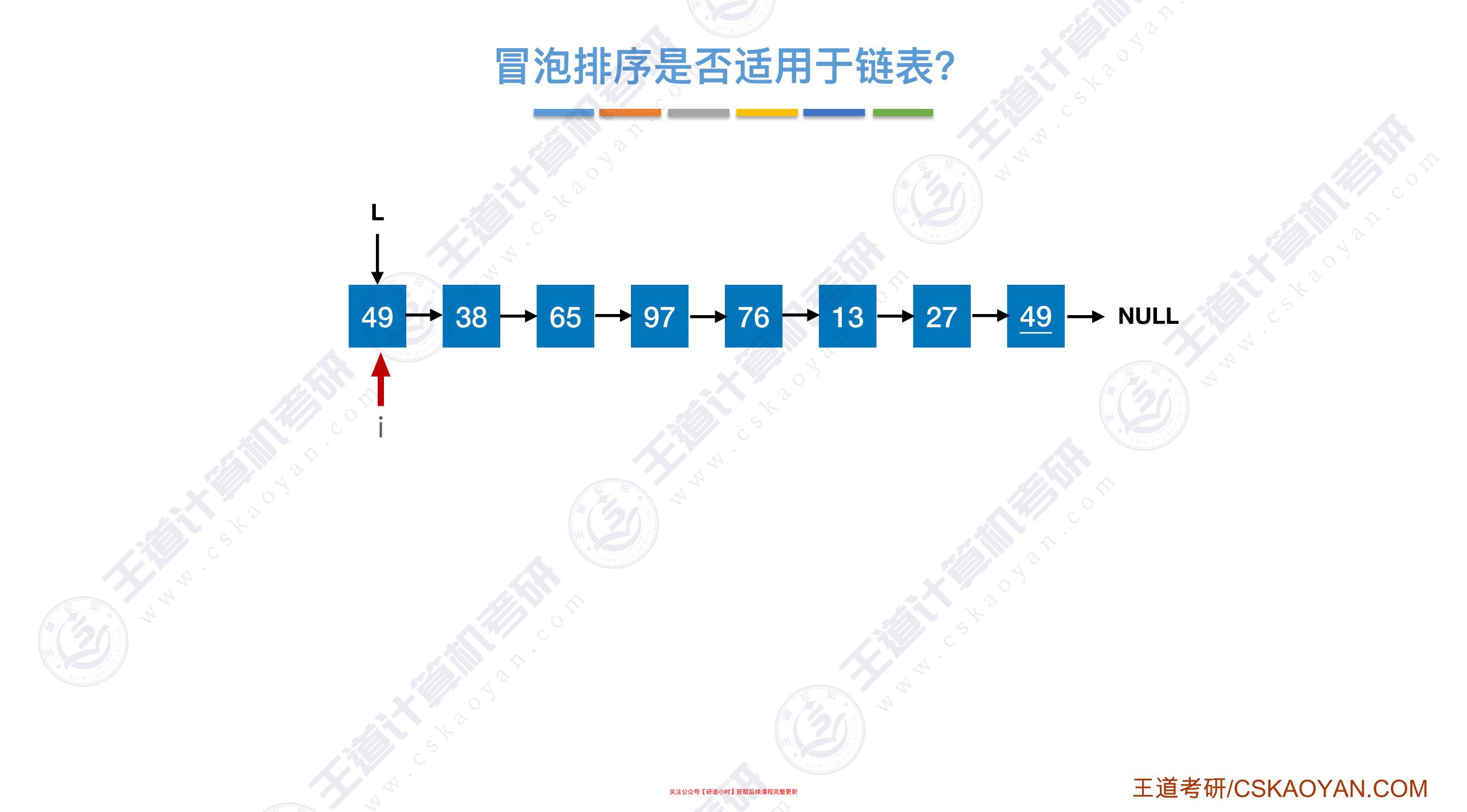
比较次数=
$$(n-1)+(n-2)+...+1 = \frac{n(n-1)}{2} = 交换次数$$
最坏时间复杂度= $O(n^2)$

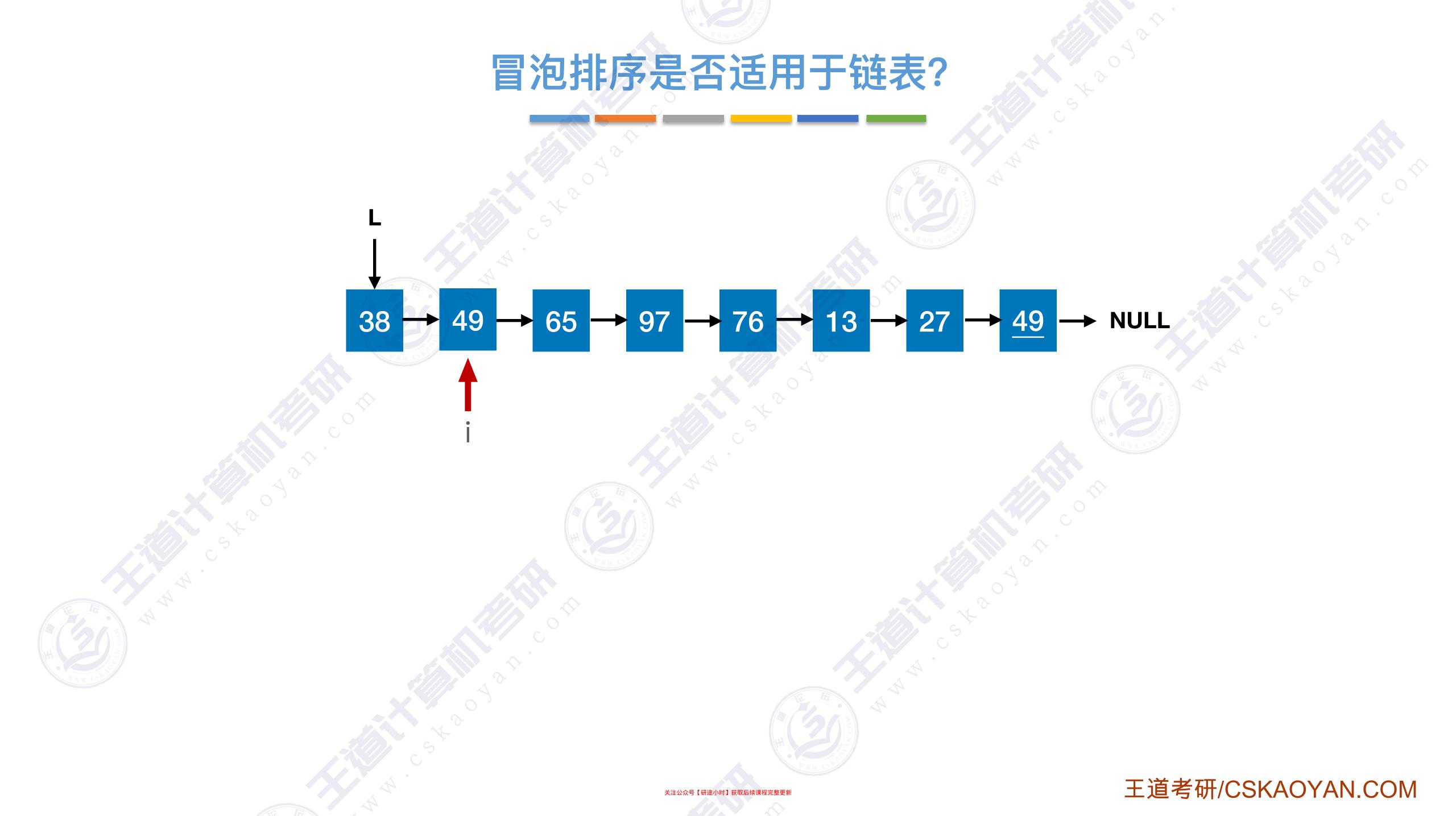
平均时间复杂度=O(n²)

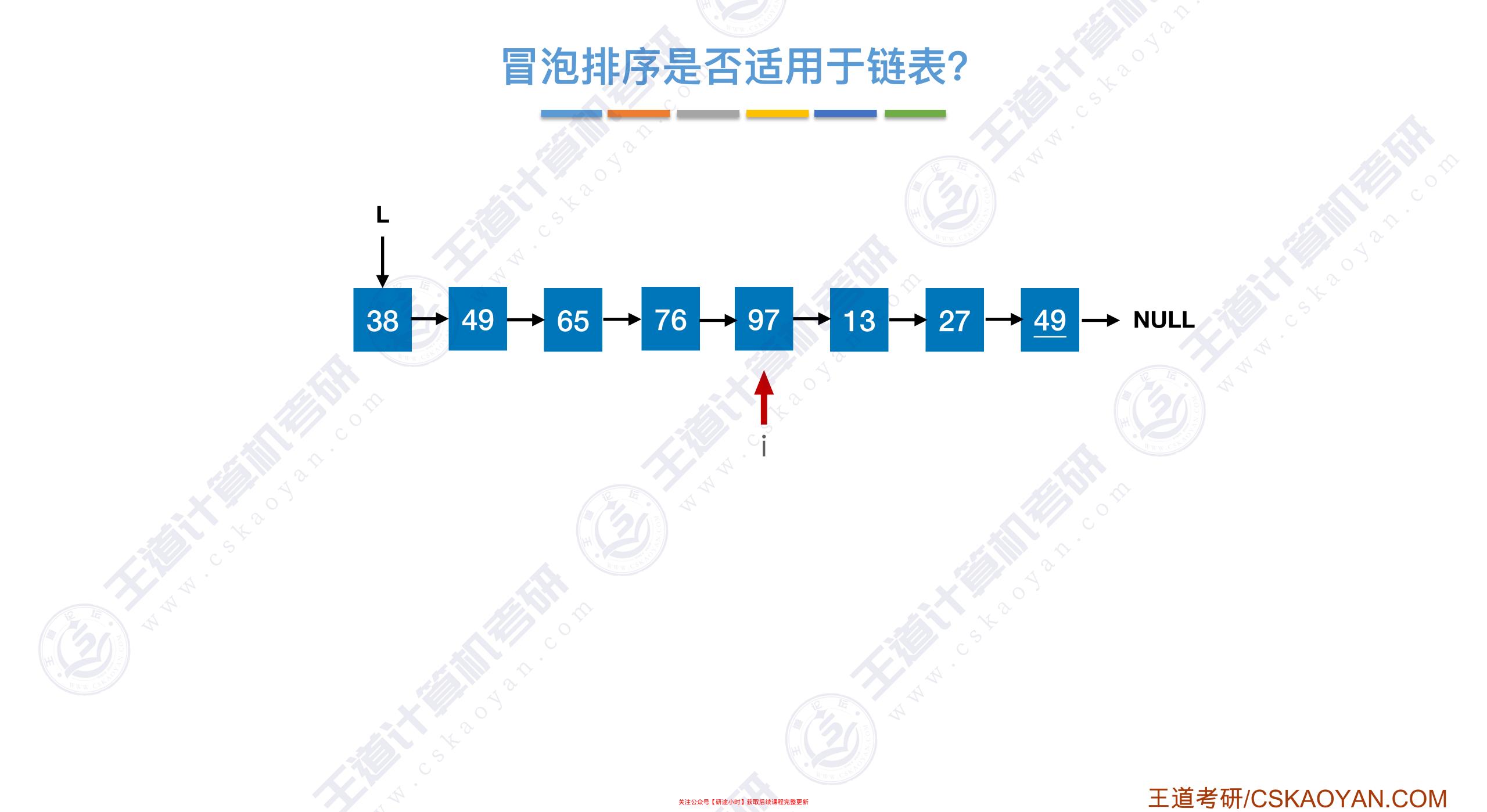
每次交换都需要移动元素3次

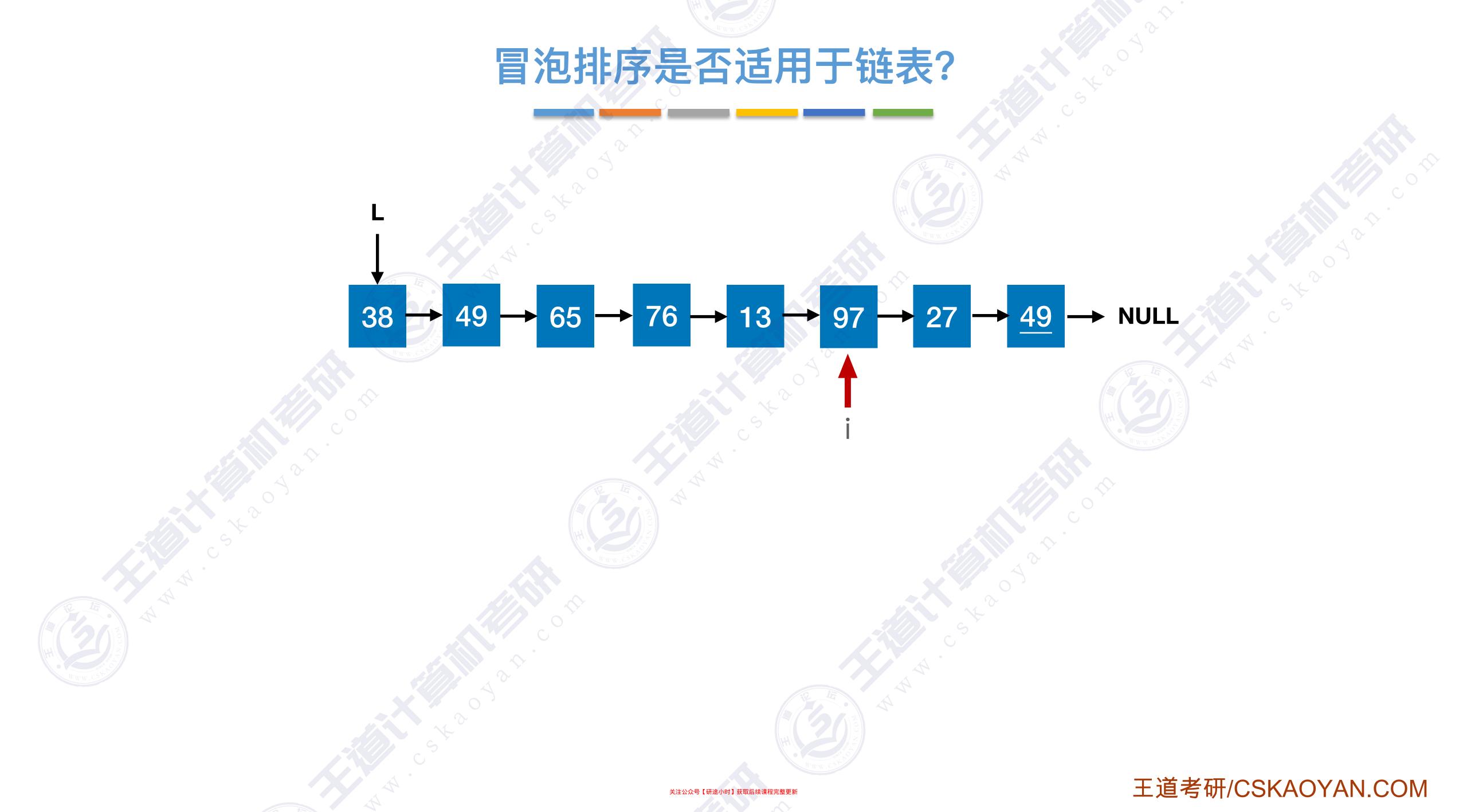
/交换

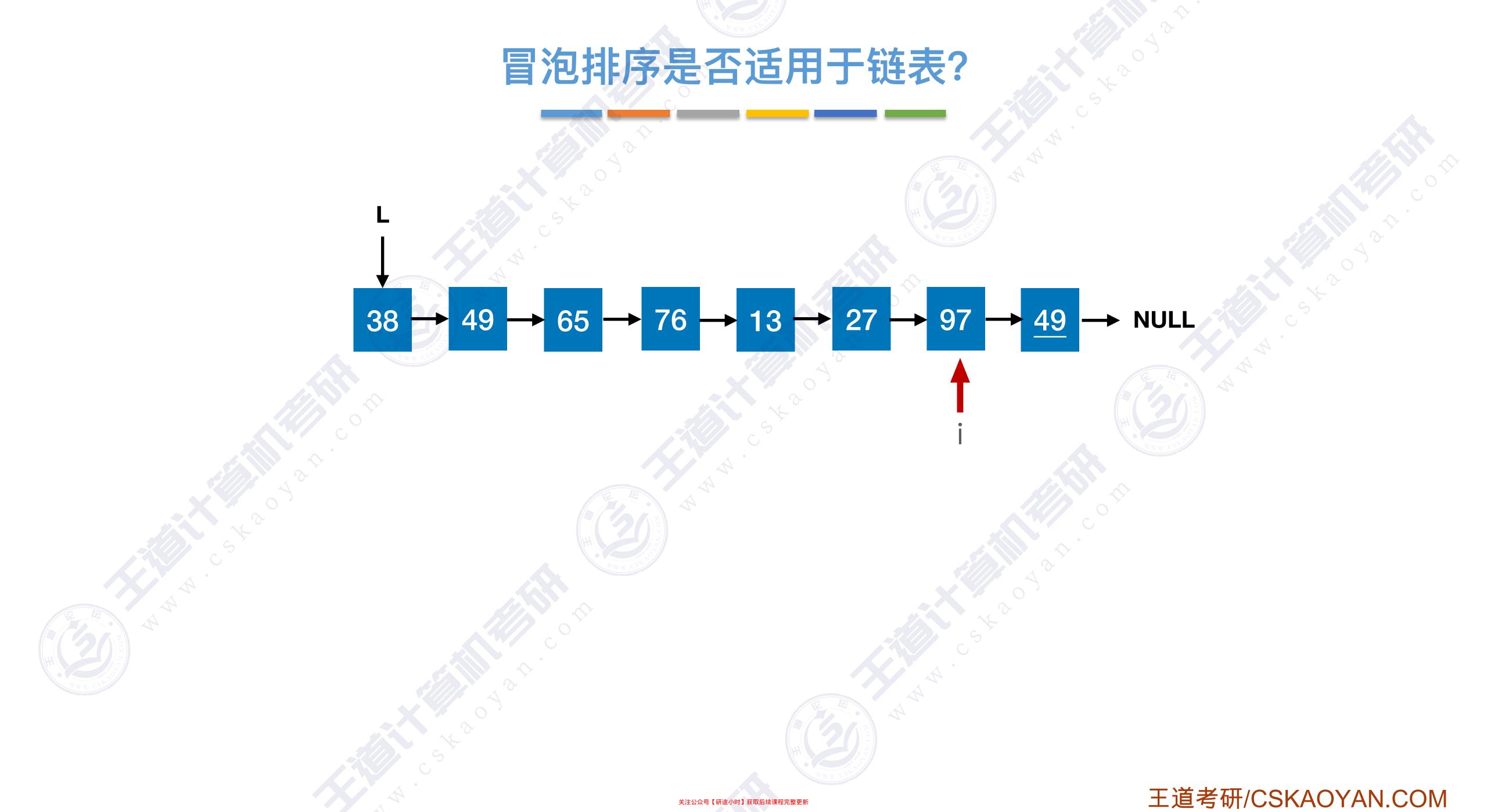
```
void swap(int &a, int &b){
   int temp = a;
   a = b;
   b = temp;
}
```



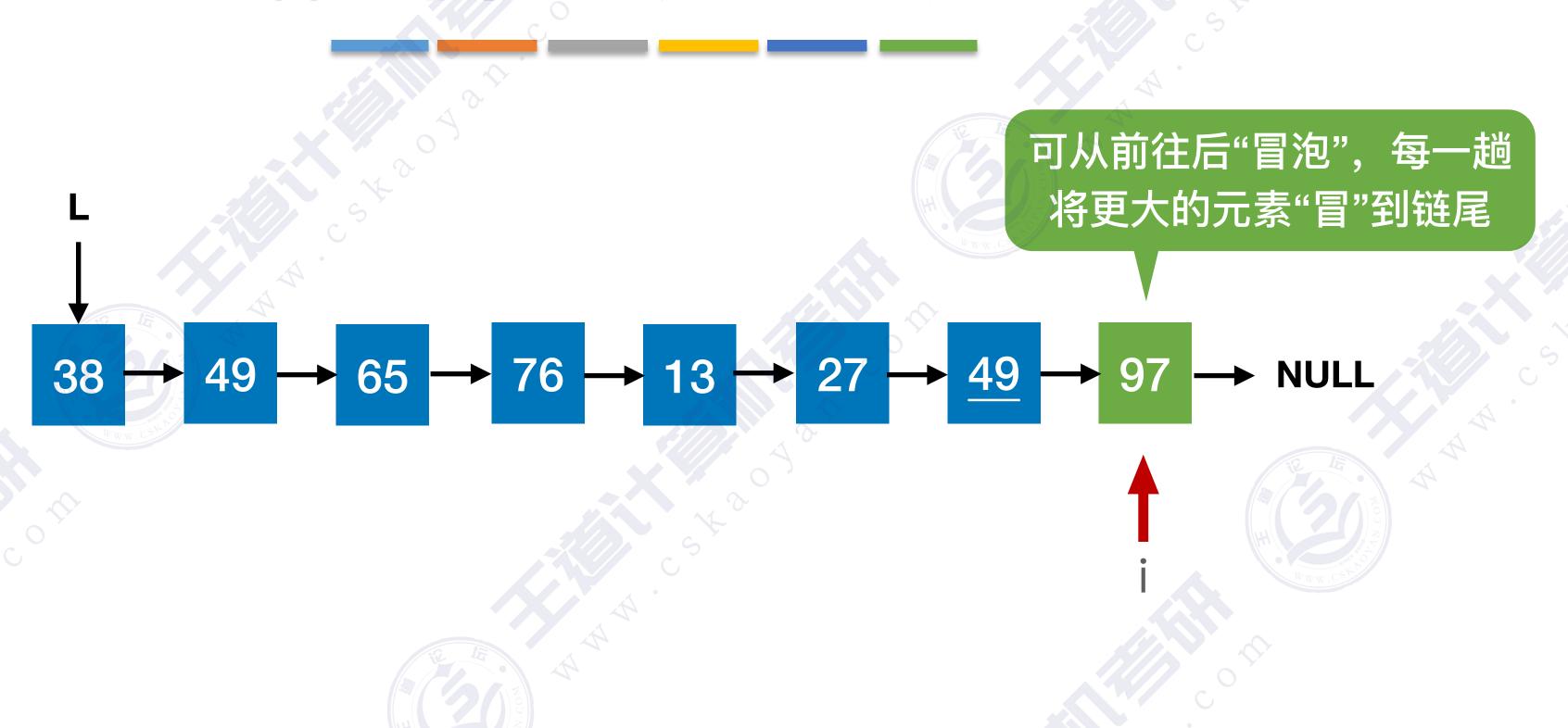




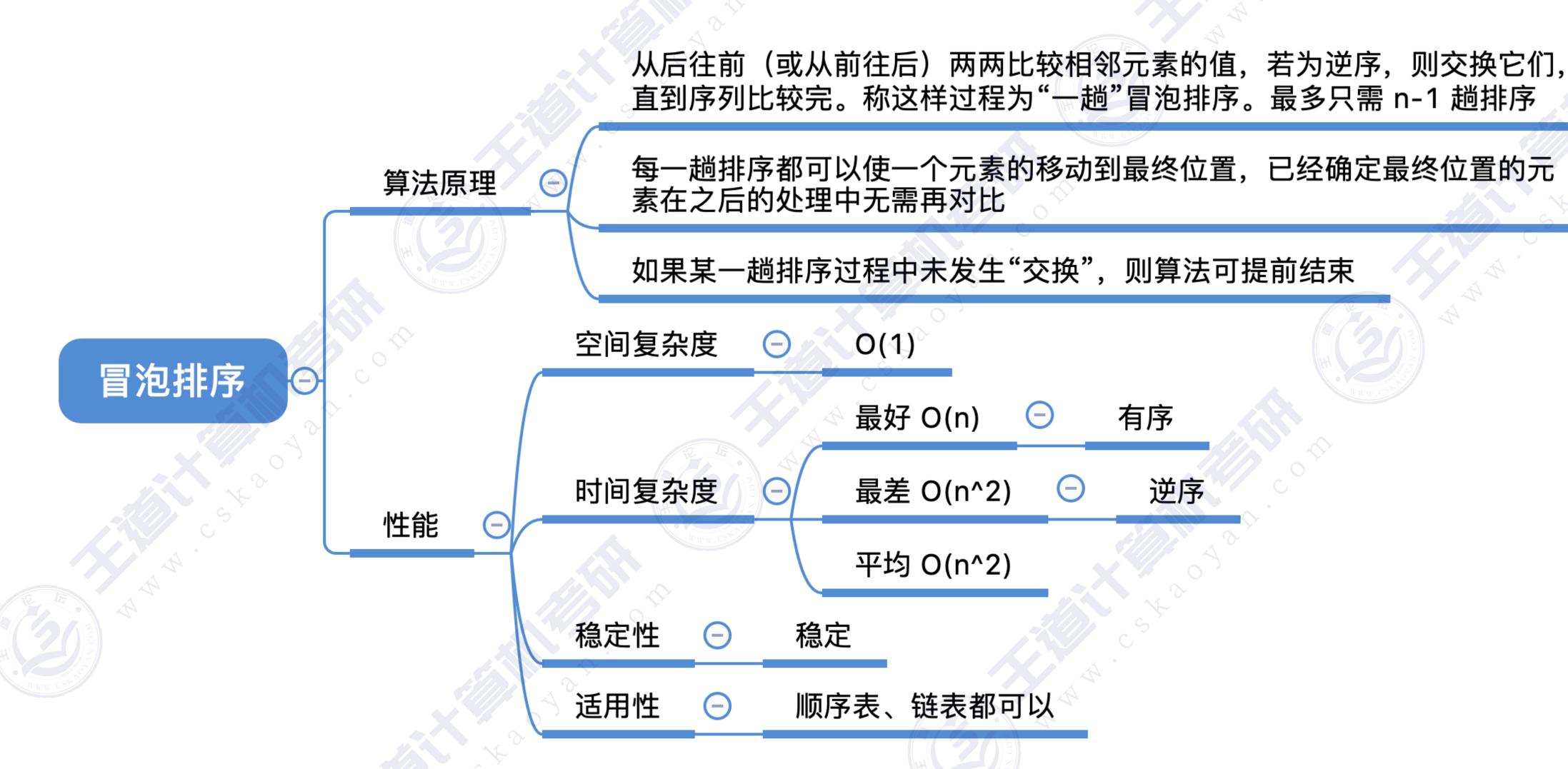




冒泡排序是否适用于链表?



知识回顾与重要考点



欢迎大家对本节视频进行评价~



学员评分: 8.3.1 冒泡排序







公众号: 王道在线



b站:王道计算机教育



抖音: 王道计算机考研

